

INLEDANDE

MATEMATISK

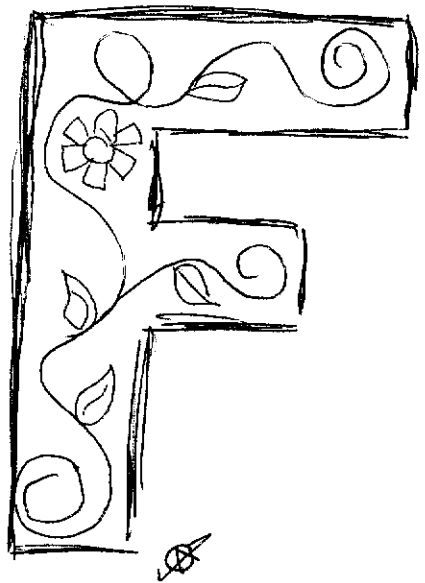
ANALYS

2001

F#

Sidor: 76

Pris: 40kr



o bevis
o Eva upp en teknik
o Räknaude, tid - individuellt

3/9/2001

(1)

(2)

Inledande Matematisk Analys - Föreläsning

- o Begreppet: "nära", uppskattningar
- o Handlar om olikheter
- * Hur många rötter har ekvationen? (Alla problem kan ej lösas exakt)
- * Ungesfär var ligger de?
- * Vid bevis av $a < b$. Hur mycket får man "slänga" av b?
- * $\frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \dots, \frac{1}{2^n}$ $\rightarrow 0$
 $n \rightarrow \infty$

Begrepp: (funktion, ekvation, tal, rät linje, etc) - defineras

Påståenden: (vad gäller? Samband.) - bevisas
Ex: Pytagoras sats

- * När varje begrepp defineras används kända, redan definerade begrepp. Varje begrepp: toppen av en pyramid av begrepp.
- * Samma vid beviset av nya påståenden används redan bevisade satsor i beviset.

Begrepp som ej defineras: mängd, element, rät linje, punkt

Rätaoner som ej defineras: tillhör, punkten ligger på linjen...

- Påståenden som ej bevisas: 3 olika namn:
- * Axiom (axiom)
 - * Postulat (geometri)
 - * Principer (fysik)
- (Antas vara samma utav bevis)

Axiom exempel. Taxiteori

- Varje naturligt tal har en efterföljare. $(n, n+1)$,
- * Ju mer uppenbar sats; desto svårare att bevisa
- * Aldrig för att tro att något ej behövs bevisas. Om ej axiom.

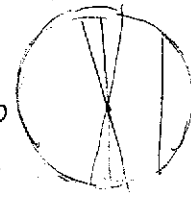
Euklides Parallellaxiom

(E) Givet en rät linje, och en punkt utavför denna, finns en enda linje genom den givna punkten, som är parallell med den givna linjen.

Grundlag för den Euklidiska Geometrin

Andan version:

(H) Givet en rät linje, och en punkt utavför denna, finns flera linjer genom den givna punkten, parallella med den givna linjen.



Om man begränsar planet till en cirkelstråk, är alla linjer som ej skär linjen inom det begränsade planet parallella m. linjen, då skärningspunkterna ligger utavför.

Kleins modell av den hyperboliska geometrin

* Axiom antas vara samma utav bevis, inom en viss teori

M "mängd"

x element

$x \in M$ x tillhör M, $x \notin M$ x tillhör ej M.

Hur anger man en mängd?

$A = \{1, 2, 3\}$ lista tre element

$2 \in A, 4 \notin A$

Om något annat anges: betyder N med 1 enligt Zarna.

$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$ fortsätter i all oändligt

$(\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\})$ i vissa bevis, beröja de naturliga talen med 0

$\{1, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}, \dots, \frac{1}{2^n}\}$

Uppräknelighet: egensk. kap. Geiv att lista element.

$(1, 2] = \{x \in \mathbb{R} : 1 < x \leq 2\}$
 $]1, 2]$

Implication, Ekvivalens, negation (Matematisk logik)

Utsagor: A, B (påstående)

Ex: Det regnar < ^{sann} falsk $f(P, T)$ ^{falsk} did

Utsagor: Kan vara sann eller falsk. Matematiken är konsistent.

En påstående kan ej vara sant och falsk samtidigt.

Sanningshalten ändras, beroende av variabler

Ex: $-2 > 0$ falsk!

$x > 0$ Beror på x om sant eller falskt.

Ex. $2 \in \mathbb{N}$ & tillhör mängden av naturliga tal

$\frac{1}{2} \notin \mathbb{N}$

Ex: $\mathbb{N} \ni 2$ N innehåller 2.

$\mathbb{N} \not\subseteq \frac{1}{2}$



def: A, B. B är delmängd i A, om varje element i B, också är element i A.

$B \subset A$

$B \subseteq A$ B delmängd i A, eller lika m. A

$B \not\subseteq A$ B är ej lika med A. Men kan vara delmängd.

$B \subset A$

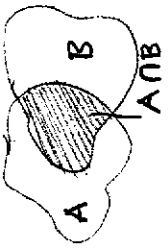
$B \neq A$ B är delmängd i A

$A \supset B, A \supseteq B$

Snitt, Union, Skillnad.

Snitt: $A \cap B$ Mängden av alla element, som

tillhör både A och B

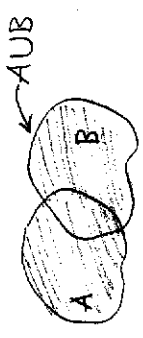


Ex:

Union: $A \cup B$ Mängden av alla element, som

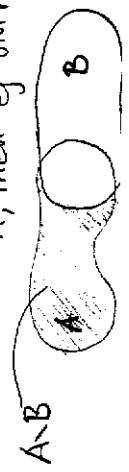
tillhör A eller B.

(Antingen A, eller B, eller båda)



Skillnad: $A \setminus B$ Mängden av alla tal, som tillhör

A, men ej tillhör B.



Implication: →

$A \Rightarrow B$ A medför B, A implicerar B, B följer av A.
 Om A är sann, så är även B sann.



Ekvivalens: \Leftrightarrow Ekvivalent med.

Ex: $x^2 > 1 \Leftrightarrow |x| > 1$

Negation:
 $\neg A$ icke-A

Ex: icke-A sann \Leftrightarrow A falsk

Ex: $\neg(x > 1) = (x \leq 1)$

Projekt: Hej Matematik
www.math.chalmers.se/ngreger/Teaching/HejMatematik

Termdagar: 10-12 (resursbä) (ej v.1)

15 elever & handledare

2 grupper per vecka

Sol: FL 74 och FL 51

anmälan: sker inför varje tillfälle.
 sker på hemsida. (ej av fullt)

beskrivningar till inlämningen: finns på hemsida

② INLEDANDE ANALYS - Föreläsning 5/9/2001

Mängder samt element i mängder definieras ej (6)

$A, x \in A$
 $\left. \begin{matrix} x \text{ tillhör } A \\ A \ni x \end{matrix} \right\}$

$B \subset A$ B delmängd i A eller Liika med A.

$B \subseteq A$ B delmängd i A eller Liika med A.
 $B \subsetneq A$ Älsta delmängd B delmängd i A. Absolut ej Liika m.

$A \cap B$ snitt - den gemensamma delen

$A \cup B$ union

$A \setminus B$ skillnad Subtrahera mängder som ej har = Det gemensamma

(A) (B) $A \cap B = \emptyset$ tomma mängden
 $A \setminus B = A$

\emptyset : mängd, som saknar element, skilj med null. För null är ett tal.

$\{0\} \neq \emptyset$

$\emptyset \subset A$ Tomma mängden är delmängd i varje annan mängd. För alla A.

Sats $\emptyset \subset A$ för alla A

Bevis Motsägelsebevis

Antag att påståendet inte är sant.

\Rightarrow Det finns en mängd A s.d. $\emptyset \notin A$.

\Rightarrow Det finns element i V.I som ej tillhör A.

Omöjligt, ty \emptyset saknar element.

*Motsägelse. Beror på att antagandet var felaktigt.

$\Rightarrow \emptyset \subset A$ (för varje mängd) A

Tänk igenom. Logisk svårighet.

Matematisk ordlista

för alla \forall

det finns (existerar) \exists

(ex. end) det finns en entydig lösning $\exists!$

motsägelse $>!$

(det finns inte) \nexists

7) Väga element i A. All element i A. (A är tom, för sig).

10: används motsägelsebevis. Anta motsatset. Logiska följder.

Syns att felaktigt.

(Samma mängden ej delmängd i A. \Leftrightarrow finns ngt element i B som ej finns i A)

(Kommit fram till motatset av antagelse)

Summatecken

$$\sum_{k=1}^n k^2 = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n^2}$$

Integralen: en summa, också.

$$\int \frac{1}{t^2} dt = \int \frac{1}{a^2} da$$

Konvention för beteckningar

(i, j), k, l, m, n naturliga tal (ev. heltal)

Fysikalisk bakgrund

t = tid, v = hastighet, a = acceleration

Geometri

A, B, C ... Punkter

a, b, c ... Sträcklängder

α, β, γ ... vinklar

r radie

O medelpunkt i cirkel (origo)

8) k summationsindex, summan oberoende av n

$$\sum_{m=1}^n \frac{1}{m^2}$$

Integral och summan

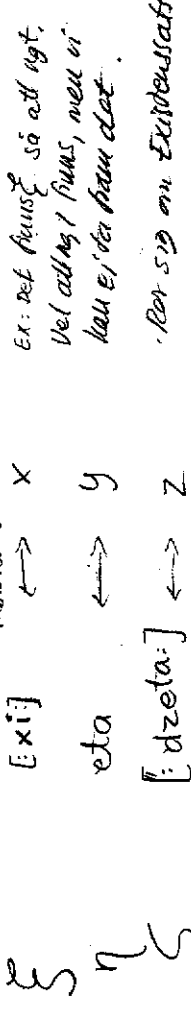
beräknade på $\sum \frac{1}{m^2}$ och \int

x, y, z

(Z) komplex variabel) terer på sammanhang

$\mathbb{C} : z = x + iy$

matrisvar



ϵ, δ Små positiva tal $\epsilon \rightarrow 0$
 \mathbb{N} Start + positivt tal $\mathbb{N} \rightarrow \infty$

Funktion



$\forall x \in X \exists! y \in Y$ s.a $f(x) = y$

For varje element x i mängd X finns ett enda element y i mängden Y så att $f(x) = y$

Definitionsmängd: D_f (Mängden av alla x så att $f(x)$ finns)

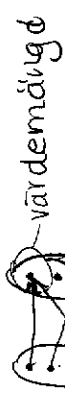
$D_f \{x : \exists f(x)\}$

Ex: $\sqrt{1-x^2} = f(x)$ $D_f = \{x \in \mathbb{R} : 1-x^2 \geq 0\}$

$\Leftrightarrow x^2 \leq 1 = [-1, 1]$ innehåller sina ändpunkter (Stängt intervall)

$f : [-1, 1] \rightarrow \mathbb{R}$

Värdemängd: $V_f = \{y \in Y : \exists x$ s.a $f(x) = y\}$



$f(x) = \sqrt{1-x^2} \geq 0$

noter ur: alltid pos. tal / null.

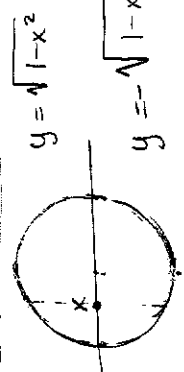
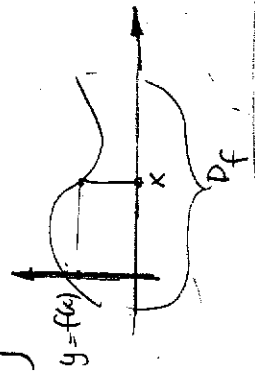
$V_f \begin{cases} y \geq 0 \\ (1-x^2) \leq 1 \Rightarrow \sqrt{1-x^2} \leq 1 \\ \Rightarrow y \leq 1 \end{cases} \quad V_f = [0, 1]$

Graf: $f : D_f \rightarrow \mathbb{R}$

$G_f = \{(x, y) : x \in D_f, y = f(x)\}$

graf = $\{(x, f(x)) : x \in D_f\}$

alla punkter i planet s.a x tillhör D_f och y tillhör V_f




Beskriver två funktioner.

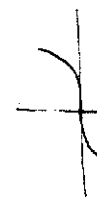
Den ena = den övre halvcirkeln


Den andra = den undre

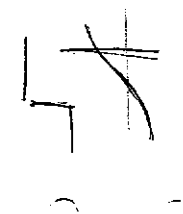
Funktioners egenskaper

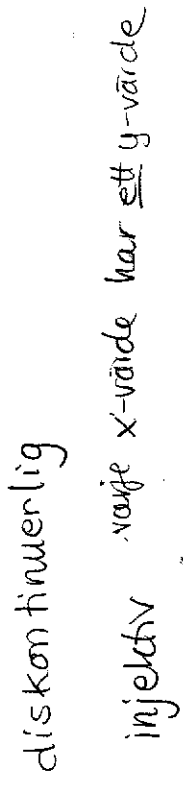
- växande
- avtagande
- konstant
- periodiska

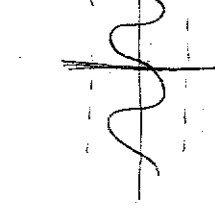
 jämla (symmetri m. avseende på y-axeln)

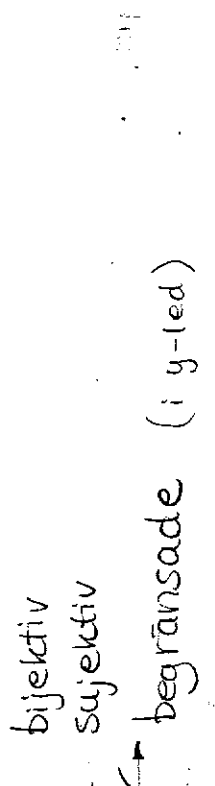
 udda (symmetrisk m. avseende på x-axeln)

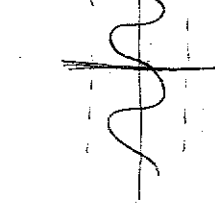
 kontinuerlig: [obrottnad]

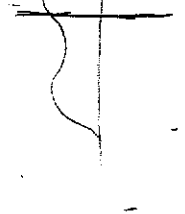
 diskontinuerlig

 injektiv varje x-värde har ett y-värde

 bijektiv

 surjektiv

 begränsade (i y-led)

 deriverbara

- "slät"
- kontinuerlig
- i varje punkt på grafen ska en tangent kunna dras

$f: D_f \rightarrow \mathbb{R}$ gäller alla def.

def. f växande om $\forall x_1, x_2 \in D_f \quad x_1 < x_2$
gäller $f(x_1) < f(x_2)$

def. f avtagande om $\forall x_1, x_2 \in D_f \quad x_1 < x_2$
gäller $f(x_1) > f(x_2)$

def. f strängt växande om $\forall x_1, x_2 \in D_f \quad x_1 < x_2$
gäller $f(x_1) < f(x_2)$

def. f strängt avtagande om $\forall x_1, x_2 \in D_f \quad x_1 < x_2$
gäller $f(x_1) > f(x_2)$

• Då likhet gäller, är konstanta funktioner växande,
Monotona Funktioner: växande, avtagande,
^{isfr)} ^{isfr)}

def. $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ^{Antis eller talssak}
 f periodisk om $\exists T: f(x+T) = f(x) \quad \forall x \in \mathbb{R}$

* Det minsta möjliga $T > 0$ kallas period.

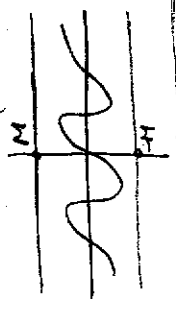
Ex: $\tan x = \frac{\sin(x+2\pi)}{\cos(x+2\pi)}$ **Period tangens: π** **OBS! kolla!**

def. $f: D_f \rightarrow \mathbb{R}$
 D_f symmetrisk m. avseende på 0
 f jämn om $f(-x) = f(x)$
 f udda om $f(-x) = -f(x)$

Ex: $f(x) = x^2$ jämn på \mathbb{R}
 $f(x) = x^3$ $x \in [0, \infty]$

(för varje $f(x)$ ska man kunna beräkna $f(-x)$, samtidigt)

def: f begränsad om $\exists M \in \mathbb{R}$ s.a. $|f(x)| \leq M, \forall x \in D_f$
 (det finns ett tal M)
 (det finns bara en, men finns det en, finns f:aren)



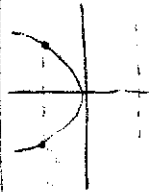
Ex: $|\sin x| \leq 1$

def: f injektiv om $x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$
 För varje nytt x ska det innebära ett nytt y .
 = Man ska ej kunna beröra i två x , och komma till samma y

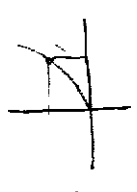
def: $f: X \rightarrow Y$ surjektiv om $\forall y \in Y \exists x \in X: f(x) = y$
 varje y -värde har ett x -värde

def: $f: X \rightarrow Y$ bijektiv om f är både injektiv och surjektiv.

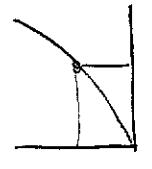
Ex: $f(x) = x^2$ ej injektiv. (varje y har ej ett x)
 ① $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ej surjektiv (gäller bara positiva)



② $f: [0, \infty] \rightarrow \mathbb{R}$ injektiv
 ej surjektiv (negativa y -värden saknar motsvarande x -värden)

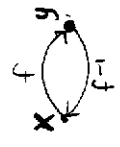


③ $f: [0, \infty] \rightarrow [0, \infty]$ bijektiv
 • injektiv
 • surjektiv



$x = f^{-1}(y) = \sqrt{y}$

$f: X \rightarrow Y$ bijektiv
 injektiv: $x_1 \neq x_2 \rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$
 surjektiv: $\forall y \in Y \exists x \in X: f(x) = y$
 $\Rightarrow \exists f^{-1}: Y \rightarrow X$



def $f \circ g(x) = f(g(x))$
 Sammansatt funktion
 • sammansättning

$f^{-1}(f(x)) = x$
 $f(f^{-1}(y)) = y$
 $f \circ f^{-1}(y) = y$
 $f^{-1} \circ f(x) = x$

Ex: $\sin(\ln(x)) = (\sin \circ \ln)(x)$
 $\ln(\sin x) = (\ln \circ \sin)(x)$
 $f \circ g \neq g \circ f$

LÅXA MÅNDAGS = Lös igenom om: Grafer till invers funktion.
 (symmetri)
 Fundera på följande:
 Vi har $f(x)$ hur betecknar vi inversen? $f^{-1}(y)$?
 $f^{-1}(x)$?

Poly nom

polynom: funktion av typen:

$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$

grad $P = \deg P = n$ (högsta förekommande potensen)

1. Finns det rötter? \rightarrow Algebras fundamentalsats ger svar
2. Kan vi ta fram dem?

Givet är att $p(x) = (x-a) \cdot q(x) \quad \forall x$
 Tag $x=a$ $p(a) = (a-a) \cdot q(a) = 0 \Rightarrow a$ nollställe. EUP.

Ex: $x^2 - 3x + 2 = (x-1)(x-2)$

Lära: (Möndag) Givet ett polynom $p(x)$ (reella koef)
 (Har minst ett komplex rot evl. alg. fundamentalsats)
 1. Hur långt kan man faktorisera?
 $a \in \mathbb{C}$
 $b \in \mathbb{R}$

Binomial-satsen (Newton)

$(a+b)^n = a^n \left(1 + \frac{b}{a}\right)^n$
 $a, b \neq 0$

Räcker att hitta formel för: $(1+x)^n$

Def: Binomialkoefficienter
 Dra från en kolla. Dra från en efter en.
 $k=1, \dots, n \Rightarrow n^{\text{ter}} - ((k-1) - \dots)$

$$\binom{n}{k} = \frac{n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot (n-k+1)}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot k}$$

"n över k"
 def: $\binom{n}{0} = 1$

def: $k! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot \dots \cdot k, k \in \mathbb{N}$ alla naturliga tal
 "k-fakulteter"
 def: $0! = 1$

Algebras fundamentalsats

Låt $p(x)$ vara ett polynom s.a $\deg p \geq 1$ och $a \in \mathbb{C}$ (\mathbb{R} är en delmängd av \mathbb{C})
 Då har ekvationerna $p(x) = 0$ minst en rot i \mathbb{C} .
 (bevisat att 5:te och 6:te grads polynom ej har rötter)

Faktorsatsen (för polynom)

$p(x)$ polynom
 $a =$ nollställe till $p(x) \Leftrightarrow p(x) = (x-a) \cdot q(x)$
 för något polynom q .
 handlar om ekv.

Bevis:

handlar om ekvivalens. två implikationsriktar
 två sätser att visa: givet t.h. gäller v.h. och vice versa.

Bevis: \Rightarrow (auta v.h., första bevisen H.T.)

Givet är att a är nollställe till $p(x)$
 $p(x) = q(x) + \frac{\text{rest}(x)}{x-a}$ (konstant. ty in
 likhet mellan funktioner
 $\forall x \neq a$)

$\deg(x-a) = 1 \Rightarrow \text{rest}(x) = c = \text{const}$
 gäller alla x

$\Rightarrow p(x) = (x-a) \cdot q(x) + c \quad \forall x$

Välj $x=a$ $p(a) = (a-a) \cdot q(a) + c = c$

$\Rightarrow c=0 \Rightarrow p(x) = (x-a) \cdot q(x)$

" \Leftarrow " $\forall x \neq a \Rightarrow " \forall x$ (likt mellan polynom)
 som är jämt, o.s.s.
 sätserna i d

Exempel på lösning
 a) \deg lika från sätserna. de ena i den i x.

Sats $\binom{n}{k}$ kan skrivas enkelt vika (simplifieras)

(17)

(i) $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$
 (ii) $\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}$
 (iii) $\binom{n-1}{k-1} = \binom{n-1}{n-k}$

Sats: Binomialsatsen

$$(1+x)^n = \binom{n}{0} + \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 + \dots + \binom{n}{n}x^n =$$

$$= 1 + \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 + \dots + \binom{n}{n-1}x^{n-1} + x^n =$$

$$= \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}x^k$$

Bevis

förklaring om alla faktorer som finns för att ta ut $n!$

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n!}{(1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot k) \cdot (1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot (n-k))} = \frac{n!}{(n-k)!}$$

man ser symmetrin

(ii) $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n!}{(n-k)! \cdot k!} = \binom{n}{n-k}$

(iii) $\binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k} = \binom{n}{k}$
 VL: $\frac{(n-1)!}{(k-1)!(n-k)!} + \frac{(n-1)!}{k!(n-k)!} = \frac{(n-1)!}{(k-1)!(n-k)!} \left(\frac{1}{k-1} + \frac{1}{k} \right)$

(18)

$[k = k(k-1)!]$

$$= \frac{(n-1)!}{(k-1)!(n-k)!} \cdot \frac{k+n-k}{(n-k)k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \binom{n}{k}$$

Ex $\binom{3}{2} = \frac{3 \cdot 2}{1 \cdot 2} = 3$ två fall för uppriktigande

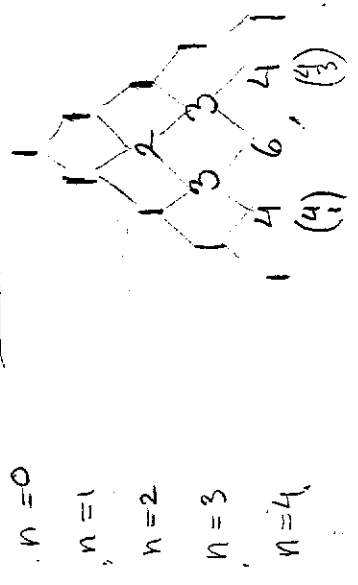
$\binom{3}{1} = \frac{3}{1} = 3$

1. under el. öven lättare. kort!

$\binom{15}{7} = \frac{15 \cdot 14 \cdot 13 \cdot 12 \cdot 11 \cdot 10 \cdot 9}{1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6 \cdot 7} = 13 \cdot 11 \cdot 5 \cdot 9$

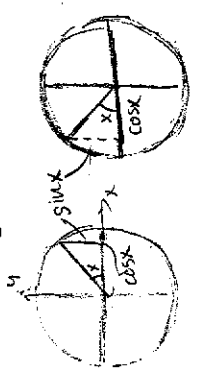
Om sika programmer: gruppera: $\frac{15 \cdot 14 \cdot 13 \cdot 12 \cdot 11 \cdot 10 \cdot 9}{7 \cdot 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1} = 13 \cdot 11 \cdot 5 \cdot 9$ vetna med!

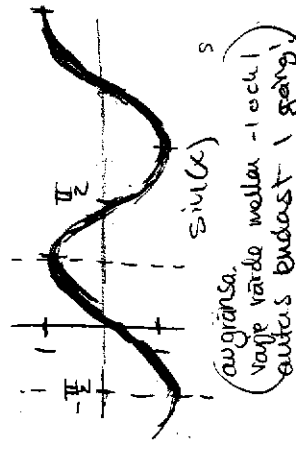
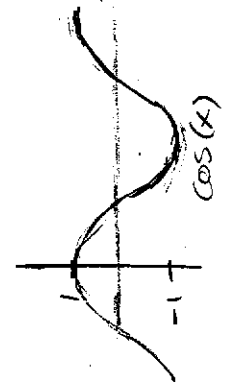
PASCALS TRIANGEL



$\binom{4}{1} = \binom{3}{0} + \binom{3}{1}$

Trigonometriska funktioner och deras inverser





19)

EX 1. Lös $\sin(x) = \frac{\sqrt{3}}{2}$ $x_n = \frac{\pi}{3} + n \cdot 2\pi$ $x'_n = (\frac{\pi}{3}, \frac{5\pi}{3}) + 2n\pi$ $n \in \mathbb{Z}$ (20)

2. Bestäm $\arcsin(\frac{\sqrt{3}}{2})$
 $\arcsin(\frac{\sqrt{3}}{2}) = \frac{\pi}{3}$, ty $\left\{ \frac{\pi}{3} \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \right\}$
 $\sin\left(\frac{\pi}{3}\right) = \frac{\sqrt{3}}{2}$

$\sin(x) : \mathbb{R} \rightarrow [-1, 1]$ surjektiv

- $\sin(x) : \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \rightarrow [-1, 1]$
- $\sin(x) : \left[\frac{\pi}{2}, \frac{3\pi}{2} \right] \rightarrow [-1, 1]$
- $\sin(x) : \left[\frac{3\pi}{2}, \frac{5\pi}{2} \right] \rightarrow [-1, 1]$

gör lika bra

$\sin(x) : \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \rightarrow [-1, 1]$ bijektiv - dessa intervall inverterbar på just dessa intervall

def: $\arcsin : [-1, 1] \rightarrow \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right]$ "arcsinus"

Den inversa funktionen till $\sin(x)$ på dessa intervall. P.v.s

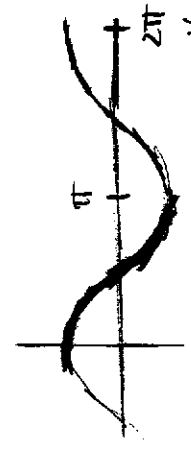
$\arcsin(x)$ är den vinkel $\in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right]$ vars sinus är x .

$$x \in [-1, 1] \quad \arcsin(x) = y \iff \begin{cases} y \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \\ \sin y = x \end{cases}$$

EX: 1. Lös ekvationen $\sin(x) = 0$
 $x = n\pi, x \in \mathbb{Z}$ heltal

2. Bestäm $\arcsin(\sin(0)) = 0$
 krav: $\begin{cases} \sin(t) = 0 \\ t \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \end{cases}$

$\sin(0) = 0$
 $0 \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \rightarrow \arcsin(0) = 0$



$\arccos : [-1, 1] \rightarrow [0, \pi]$
 Invers till \cos

Faktoriseringen

α nollställe till $P \iff P(x) = (x-\alpha)Q(x)$

Hur långt kan faktoriseringen drivas?
 för ngt polynom Q

1. \mathbb{C} $P(x) = a_n(x-\alpha_1)(x-\alpha_2)\dots(x-\alpha_n)$

2. \mathbb{R} $a_k \in \mathbb{R}$ $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ reella nollställen till P

övriga nollställen icke-reella

$P(x) = (x-\alpha_1)\dots(x-\alpha_k)Q(x)$

$\deg Q = \deg P - k = n - k$

Q har inga reella nollställen

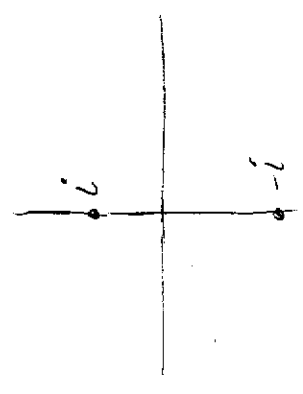
$\deg Q$ jämnt tal. Högstgrads koefficienten och konstanten måste ha samma tecken

reella koefficienter

$\implies \alpha$ komplex nollställe sambudigt som

$\bar{\alpha}$ är nollställe $\bar{i} = -i$

ex: $x^2 + 1$



$(x-\alpha)(x-\bar{\alpha})$ reell faktor

$\alpha = a+bi$

$\bar{\alpha} = a-bi$

\implies alla polynom kan faktoriseras med reella koefficienter

kan faktoriseras med reella första grads faktorer

(motsvarar de reella nollställena) och reella

andra grads faktorer, som saknar reella nollställen.

$(x-\alpha)(x^2+Ax+B)$ saknas reella nollställen

Ex: x^2+1 gör ej att dela upp reellt

$x^2+1 = (x^2+Ax+1)(x^2+Bx+1)$

Jämför koefficienterna i båda leden!

$x^4: 1 = 1$

$x^3: 0 = A+B$

$x^2: 0 = 1+AB+1$

$x^1: 0 = A+B$

$x^0: 1 = 1$

$A = -B \quad -2 = -B^2$

$B = \sqrt{2} \quad A = -\sqrt{2}$

Ansats

Ansats:

Vi antar att lösningen till problemet har en viss form,

och bestämmer lämpliga

koefficienter,

parametern...

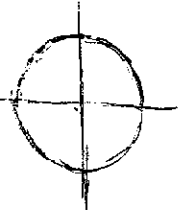
utifrån den formen.

OBS! Man måste

göra förutbedömning och

testa att det blev

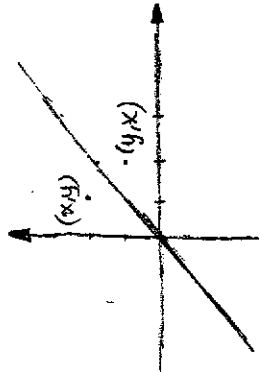
en lösning.



$$x^n + 1 = 0 \quad \text{Potter på euklidscirkele} \quad (23)$$

$$\text{Ex. } x^{6+1} = (x^3)^2 + 1$$

Grafen till invers funktion:



$$G_f = \{(x, f(x))\}$$

Spegla G_f i bisektrisen till I och III kvadranten:

$$M_f = \{(f(x), x)\}$$

Om f är inverterbar;

$$(f(x), x) = (f(x), f^{-1}(f(x))) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow M_f = G_{f^{-1}}$$

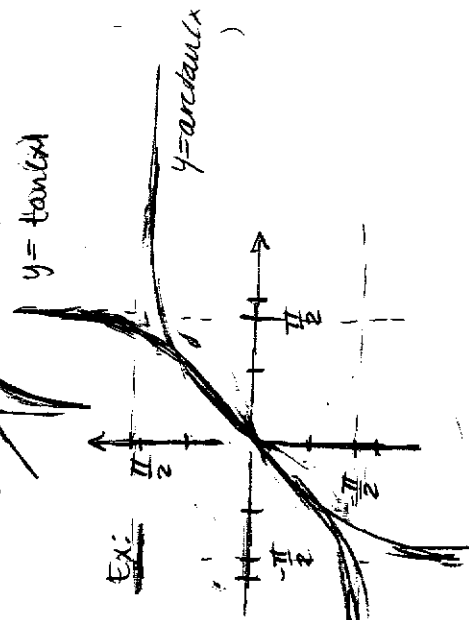
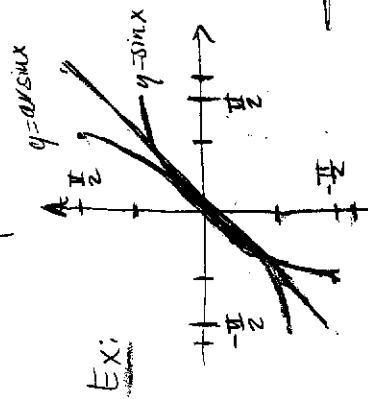
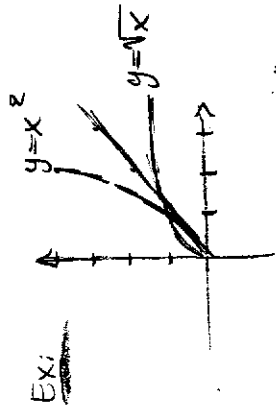
$$f(x) = V_f$$

$$f^{-1} : V_f \rightarrow D_f$$

Formel

Vilka mängder den är definerad på } funktionens invers.

Kan rita en (24)



Försök själva mha metoden ovan skissera $\arccos(x)$ och $\text{arccot}(x)$.

Matematisk induktion

\mathbb{N} basbegrepp (definieras ej)

axiom

Peanos axiom varje naturligt tal har en efterföljare.

$$\mathbb{N} = \{1, 2, 3, 4, \dots\}$$

Induktionsaxiomet

Låt $M \subseteq \mathbb{N}$, så att

$1 \in M$ Då gäller $M = \mathbb{N}$,

$$n \in M \Rightarrow n+1 \in M$$

1 2 3 4 5 ... n n+1
 induktionsaxiomet (25)

$$\forall l: \underbrace{1+2+\dots+(k+1)}_{\substack{\text{Enligt induktions-} \\ \text{antagandet}}} = \frac{k(k+1)}{2} + (k+1) = \frac{k+2}{2} \cdot \frac{k+1}{2} = \frac{(k+1)(k+2)}{2}$$

(26)

Exempel:
 $1+2+3+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2} \quad \forall n \in \mathbb{N}$

Låt P_n vara påståendet " $1+2+\dots+n = \frac{n(n+1)}{2}$ "
 (omgående av alla naturliga tal, så att)

Låt $M = \{n \in \mathbb{N} : P_n \text{ sant}\}$

Visa att $M = \mathbb{N}$

Bevis:

1) $1 \in M$, dvs P_1 är sant. Visa!

Gäller formeln ovan för $n=1$?

$$\forall l = 1, \quad 1 \cdot 1 = \frac{1(1+1)}{2} = 1$$

$\Rightarrow P_1$ är sant (formeln gäller för $n=1$) $\Rightarrow 1 \in M$

2) (Induktionsantagandet) (ett visst n)

Antag att P_n är sant för $n=k$,

dvs. antag att följande gäller:

$$1+2+\dots+k = \frac{k(k+1)}{2}$$

3) Är det sant att P_{k+1} är sant

under antagandet i steg 2?

P_1 sant
 Om P_k sant $\Rightarrow P_{k+1}$ sant

\Rightarrow enligt induktionsaxiomet är påståendet sant för (alla naturliga tal) $\rightarrow \forall n \in \mathbb{N}$

Ex: $1+3+5+\dots+(2n-1) = n^2$

Bevis:

1. Testa för $n=1$

$$\forall l = 1 \quad 1 \neq 1 \quad \text{sant!}$$

Om ej övertygad:

$$(n=2: \quad \forall l = 1+3 = 4 \quad 1 \cdot 1 = 2^2 = 4)$$

2. (Induktionsantagandet)

Antag att formeln gäller för $n=k$ dvs:

$$1+3+5+\dots+(2k-1) = k^2$$

3. Gäller formeln för $n=k+1$ under antagandet i 2)?

$$\forall l = 1+3+5+\dots+(2k-1) + (2k+1) - 1 = k^2 + (2k+1) = (k+1)^2$$

$= 2k+1$ enligt induktions-antagandet
 eul. växnings-regelerna

Formeln gäller för $n=1$
 Om den gäller för $n=k$,
 så gäller den för $n=k+1 \Rightarrow$ Enligt induktionsaxiomet

(27)

gäller den $\forall n \in \mathbb{N}$

1 Matematisk induktion

per def.
$$\binom{n}{k} = \frac{n(n-1)\dots(n-k+1)}{k!} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

def $\binom{n}{0} = 1$ ($0! = 1$)

EX:
$$\binom{5}{3} = \binom{5}{2} = \frac{5 \cdot 4}{1 \cdot 2} = 10$$

$$\binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k} = \binom{n}{k}$$

Binomial satsen

$$(1+x)^n = 1 + \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 + \dots + x^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

(gäller alla naturliga tal)
 (även för $n=0$)

Bevis: (induktion)

$\forall n=1, \quad 1^1 = 1+x$
 $n=1, \quad 1^1 = 1 + \binom{1}{1}x = 1+x = 1+x = 1^1 \Rightarrow$ formeln gäller för $n=1$

2) Induktionsantagandet:

Antag att formeln gäller för $n=m$, dvs

$$(1+x)^m = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} x^k$$

(28)

3. Gäller formeln för $n=m+1$ under antagandet i 2)?

$$(1+x)^{m+1} = (1+x)(1+x)^m = (1+\binom{m}{1}x + \dots + \binom{m}{k}x^k + \dots + x^m)(1+x)$$

(det eq. utre om det gäller, Antvar 1-1 enligt induktionsantagandet)

kan redovisat för denna fråga på följande sätt.

$$1 + (1+\binom{m}{1})x + \binom{m}{2}x^2 + \dots + \binom{m}{k}x^k + \dots + x^m =$$

för koef. på red ut i Pascals triangel

Byt ut mot:

$$= 1 + \binom{m+1}{1}x + \binom{m+1}{2}x^2 + \dots + \binom{m+1}{k+1}x^{k+1} + \dots + x^{m+1}$$

enligt induktionsantagandet,

gäller formeln.

Bernoullis olikhet

$(1+x)^n \geq 1+nx$

Bevis (avsiktligen bristfälliga)

$x \geq 0$

① $(1+x)^n = 1 + \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 + \dots + \binom{n}{n-1}x^{n-1} + \binom{n}{n}x^n \geq 1+nx$

$\binom{n}{1} = \frac{n}{1} = n$

② Induktionsbevis

1. $n=1$: $v_1 = (1+x)^1 = 1+x \geq 1+1 \cdot x$

⇒ olikheten gäller för $n=1$

2. Antag att olikheten gäller för något $n=k$,

dvs att $(1+x)^k \geq 1+k \cdot x$

(under induktionsantagandet)

3. Gäller den olikheten även för $n=k+1$?

$v_1: (1+x)^{k+1} = (1+x)^k (1+x) \stackrel{\text{gäller endast en olikhet med ett tecken}}{\geq} (1+kx) (1+x) = 1+x+kx+kx^2 = 1+(k+1)x \stackrel{\text{ersätts med } (1+x) \text{ som gäller i } n=k \text{ minsta } (1+x)^k}{\geq} 1+(k+1)x$

⇒ enligt induktionsaxiomet gäller olikheten

$\forall n \in \mathbb{N}$ (även för $n=0$)

Om en olikhet multipliceras m. ett tecken, kan olikhetens tecken öändras, beroende på telets storlek. Måste alltså avgöra att även gäller endast då $x \geq -1$

Bevis 1: gäller för $x \geq 0$

Bevis 2: gäller för $x > -1$

Alltså fungerar ej bevis 1 uppå alla förekommande.

-1 > $x > 0$. Sålunda är induktionsbeviset bättre.

$(1+x)^k \geq 1+kx \iff (1+x)^{k+1} \geq (1+x)(1+kx)$

Vid bevis av olikheter:

- o man måste förkasta en del termer
- o risk: att man förkastar för mycket

I2: Talföljd $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$; $a_n \in \mathbb{R}$

$a_0 = 10$

$a_{n+1} = 2a_n + 2 + 3$

Rekursiv talföljd

- varje element g med som funktion av föregående element.

startvärde $\Rightarrow a_0$

$f(a_n) = a_{n+1}$

$F(a_n, a_{n-1}) = a_{n+1}$

startvärden: $\Rightarrow a_0, a_1$

Fibonacci's talföljd

$a_{n+1} = a_n + a_{n-1}$

1, 1, 2, 3, 5, 8, ...

a. Visa att $a_n \geq 7$ för alla n .

b. Visa att följden är avtagande.

dvs: $a_{n+1} \leq a_n$

c. Konvergent, dvs \exists gränsvärde a : $a_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} a$

a. ? $a_n \geq 7 \forall n \geq 0$

① Induktion: $a_0 = 10 \geq 7$ ($n=1$)

$$a = \sqrt{2a+2} + 3 \Rightarrow a-3 = \sqrt{2a+2}$$

$$a^2 - 6a + 9 = 2a + 2$$

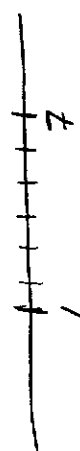
$$a^2 - 8a + 7 = 0$$

$$(a-1)(a-7) = 0$$

~~a=1~~ ty vet att $a_n \geq 7 \forall n$

$$a'' = 7$$

Oppkommit vid kvadreringar. $1 \neq \sqrt{2+2} + 3$, 1 uppfyller ej kravet!



Om det finns ett gränsvärde, så är det 7.

Finns det ett gränsvärde.

Två påståenden som ber accepteras som axiom.

Sats: Om en följd av reella tal är växande,

och uppåt begränsad, så är den konvergent,

Dvs: den har ett gränsvärde.

$$\left. \begin{array}{l} \text{Växande: } a_n \leq a_{n+1} \\ \exists a : a_n \rightarrow a \text{ } n \rightarrow \infty \end{array} \right\} \Rightarrow \exists a : a_n \rightarrow a$$

$$\exists A : a_n \leq A \forall n$$

Sats: Om en följd av reella tal är avtagande,

och nedåt begränsad, så är den konvergent.

Dvs: den har ett gränsvärde.

\Rightarrow följen i upp. 1.2 är konvergent.

ty den var avtagande och nedåt begränsad.

$$1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \dots, \frac{1}{n}, \frac{1}{n} \rightarrow 0$$

Konvergent = har gränsvärde

Divergent = har ej gränsvärde $\{1, 2, 3, \dots, n\} \rightarrow \infty$ ger ett värdet.

2. Antag att påståendet gäller för $n=k$. Dvs:

$$a_k \geq 7 \text{ för något } k.$$

3. Gäller då att även nästa element $a_{k+1} \geq 7$?

$$a_{k+1} = \sqrt{2 \cdot a_k} + 2 + 3 \geq \sqrt{2 \cdot 7} + 2 + 3 = 7$$

\Rightarrow enligt induktionsaxiomet gäller $a_n \geq 7$ för

alla $\forall n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

b. Induktion

$$\textcircled{1} n=1 \quad a_1 \leq a_0$$

$$a_1 = \sqrt{2 \cdot 10} + 2 + 3 < 5 + 3 = 8 < 10 = a_0$$

$\forall n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

Antag att $a_{k+1} \leq a_k$ för något k .

3. Gäller då $a_{k+2} \leq a_{k+1}$?

$$a_{k+2} = \sqrt{2 \cdot a_{k+1}} + 2 + 3 \stackrel{\text{ind. 2.}}{\leq} \sqrt{2 \cdot a_k} + 2 + 3 = a_{k+1}$$

\Rightarrow enligt induktionsaxiomet är följden avtagande.

$$c. \quad a_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} a \quad a_0 = 10 \quad a_{n+1} = \sqrt{2a_n + 2} + 3$$

Antag att $a_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} a$

$$\Rightarrow a_{k+1} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} a$$

Gränsovergång: a_{n+1}

$$\forall \epsilon > 0 \quad \exists N : \sqrt{2a+2} + 3$$

$$a = \sqrt{2a+2} + 3 \leftarrow \text{denna elev}$$

Om det finns ett gränsvärde kommer den att uppfylla

Sats: (bevisas senare)

Följden med element $a_n = (1 + \frac{1}{n})^n$ är

växande och uppåt begränsad

$$\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n \leq \left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{n+1}$$

bevisas på fredag

$$\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n \leq 3$$

\Rightarrow följderna är konvergent.

$$\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n \rightarrow e = 2,71 \dots$$

GRÄNSVÄRDEN \rightarrow talföljders \rightarrow funktioners

$$a_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} a \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$$

~~$$\lim_{x \rightarrow a} x = a$$~~

$$f(x) = \frac{1}{x} \rightarrow 0 \quad x > 0$$

$$\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = l = f(x) \xrightarrow{x \rightarrow \infty} l$$

Skilnad mellan följder och funktioners gränsvärden

Funktioner: Närma sig ändliga tal.

dvs: gränsvärden då $x \rightarrow$ ändligt värde samt då $x \rightarrow \pm \infty$

Ex: $\lim_{x \rightarrow 2} \frac{1}{x} = \frac{1}{2}$

(32)

$$\frac{1}{x} - \frac{1}{2} \xrightarrow{x \rightarrow 2} 0 \quad \left| \frac{1}{x} - \frac{1}{2} \right| = \frac{|x-2|}{2x}$$

$x \rightarrow 2 \Rightarrow x > 0$
efter ett tag

Då $x \rightarrow 2$ passeras såväl $x=0$ som $x=1$.

Alltså kan vi byta ut $2x$ i nämnaren mot 2 el 3 i... 4

$$\frac{|x-2|}{2x} \leq \frac{|x-2|}{2}$$

def: $f: D_f \rightarrow \mathbb{R} \quad x_0 \in D_f$

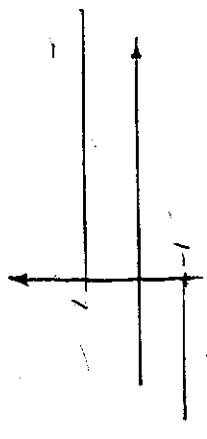
f kallas kontinuerlig i x_0 , om:

$$\exists \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$$

(Ex: lovan: $\frac{1}{x}$ är kontinuerlig i $x_0 = 2$.)

Ex 2: $\text{sgn}(x)$ Reagerar på vad x har för tecken.

$$\text{sgn}(x) = \begin{cases} 1 & x > 0 \\ 0 & x = 0 \\ -1 & x < 0 \end{cases}$$



$\text{sgn}(x)$ är kontinuerlig för alla $x > 0$ och för alla $x < 0$.

$\text{sgn}(x)$ är ej kontinuerlig (diskontinuerlig) i $x_0 = 0$.

$$\text{sgn}(x) \xrightarrow{x \rightarrow 0^-} -1 \neq \text{sgn}(0)$$

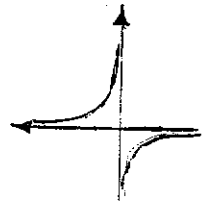
$$\text{sgn}(x) \xrightarrow{x \rightarrow 0^+} +1 \neq \text{sgn}(0)$$

(viktigt begrepp inom analysen)

Ex:

$\frac{1}{x}$ i $x_0 = 0$

Fragan kan ej ställas, ty punkten $x_0 \notin D_f$ tillhör ej D_f .



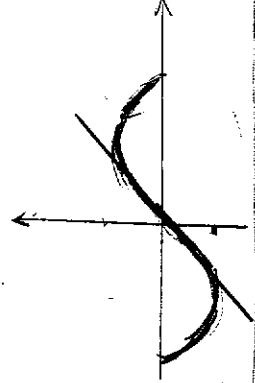
$f(x) = \frac{1}{x}$ är kontinuerlig i alla punkter, ty $x=0$ tillhör ej D_f .

STANDARDGRÄNSVÄRDEN

$\frac{a^x}{x^a} \xrightarrow{x \rightarrow \infty} \infty$ $|a| > 1$ $|a| > 0$

$\frac{\log(x)}{x} \xrightarrow{x \rightarrow \infty} 0$

$\frac{\sin(x)}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 1$



x betyde sig som $\sin x$ i $x=1$

(35)

ANALYS - FÖRELÄSNING 6

(36)

Gränsvärden

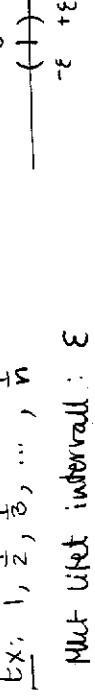
1. Definitioner
2. Räkne regler
3. De elementära funktionerna
4. Standardgränsvärden

Definitioner (stringent mat. mening i det intuitiva)

Talföljd: $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n \in \mathbb{R}$

Konvergens: På vilket kommer vi mot a med nära a .

"mycket nära": hur nära som helst
Ex: $1, \frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \dots, \frac{1}{n}$
Mitt öppet intervall: ϵ



Ta $\epsilon > 0$ = vi har anggett "närhetsgraden" vi vill uppnå.

$\frac{1}{n} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$ $\frac{1}{n} \in (-\epsilon, \epsilon)$ $\forall n > \frac{1}{\epsilon}$
 $\left(\frac{1}{n} \text{ ligger mellan } -\epsilon \text{ och } \epsilon \right)$
 $\left(\text{bara när tillräckligt stort.} \right)$
 $\left(\text{måste då vara: } \frac{1}{\epsilon} \right)$



def $\{a_k\}_{k=1}^{\infty}, a_k \in \mathbb{R}$
 $a_k \xrightarrow{k \rightarrow \infty} a$ ($\lim_{k \rightarrow \infty} a_k = a$) om

$x \rightarrow x_0 \Rightarrow f(x) \rightarrow -\infty$
 $\Rightarrow f(x) \rightarrow x_0$
 $x \rightarrow \infty \Rightarrow f(x) \rightarrow -\infty$
 $x \rightarrow -\infty \Rightarrow f(x) \rightarrow -\infty$

Många möjliga alternativ

For varje ϵ ska man kunna gå så nära som man vill till l om x kommer tillräckligt nära l .

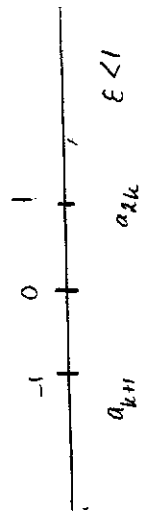
def: $\lim_{x \rightarrow l} f(x) = l$ om

$\forall \epsilon > 0 \exists A_\epsilon : \forall x > A_\epsilon \quad |f(x) - l| < \epsilon$
 $-\epsilon < f(x) - l < \epsilon$
 $-\epsilon < f(x) < l + \epsilon$



For varje x större än A_ϵ , ska $f(x)$ avbildas, så att det ligger i intervallet $l - \epsilon < l < l + \epsilon$

EX: $-1, 1, -1, 1, \dots, a_n = (-1)^n$



Om $\epsilon < 1$ är intervallbrädden mindre än n . två. Alltså kan jag ej få med både -1 och 1 i samma intervall.

ÖVNING:
 Vad betyder att talet b inte är gränsvärde till en följd? $b \neq \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$

$\forall \epsilon > 0 \exists N_\epsilon : \forall k > N \quad |a_k - a| < \epsilon$

(Normalt gäller att N_ϵ växer, när man väljer mindre ϵ)
 (N_ϵ beror av ϵ)

ϵ = intervallet runt det förmodade gränsvärdet.

EX: $a_n = \frac{n+1}{n-1} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{2}$

Tag ett godtyckligt $\epsilon > 0$

Vill finna N_ϵ sådant att: $\forall n > N_\epsilon \quad \left| \frac{n+1}{n-1} - 2 \right| < \epsilon$

$\left| \frac{n+1}{n-1} - 2 \right| = \frac{2}{n-1} < \epsilon$

$\Rightarrow 2 < \epsilon(n-1) \Rightarrow 2 + \epsilon < \epsilon \cdot n$

$\Rightarrow n > \frac{2 + \epsilon}{\epsilon} = N_\epsilon$

$n > 2$
 naturligt tal
 för givna ϵ
 Alltså $n > 2$

Dus: för alla tal större än $\frac{2+\epsilon}{\epsilon}$, kommer vi komma närmare gränsvärdet än ϵ .

ÖVNING: Låt $a_n = \frac{1}{n(n+1)}$
 Vad är talet N_ϵ ?

FUNKTIONER

$f(x), x \rightarrow x_0$
 $x \rightarrow \infty$
 $x \rightarrow -\infty$

Vad måste uppfyllas för att vi överkludrataget ska kunna utta efter ett gränsvärde.

EX: $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{1}{x(x)}$



Ex: $\lim_{x \rightarrow \infty} \sin(x)$ $\epsilon < 1$ $\nexists A_\epsilon$

def $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = l$

$\forall \epsilon > 0 \exists B_\epsilon : \forall x < B_\epsilon$

$|f(x) - l| < \epsilon$

Skall finnas ett tal B på x-axeln, så om jag befinner mig i min vänster om denna, ska f(x) ligga i intervall-et $l - \epsilon < l < l + \epsilon$

def: $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = l$

$\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 : \forall x |x - x_0| < \delta \implies |f(x) - l| < \epsilon$

Bara delta är tillräckligt litet, skall f(x) befinner sig tillräckligt nära l.

TVR PLAN.

(x_0, y_0) Punkt

$f(a, b)$ Punkt

$f(x, y)$

Om vi anger ett ϵ runt funktionen och ett δ runt x kommer för varje x inom rätt intervall, kommer f(x) att vara i intervallet mindre än ϵ runt punkten a, b

$x_0 \in \mathbb{R}$ eller $x_0 = \infty$ eller $x_0 = -\infty$

$l \in \mathbb{R}$ eller $l = \infty$ eller $l = -\infty$

def: $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = l$, om det för varje \forall omgivning V till l \exists omgivning U till x_0 , så att $f(U) \subset V$

(Mitt Abstrakt topologiskt bevis)

$l \in \mathbb{R}$ omgivning V $(l - \epsilon, l + \epsilon)$ Anges genom $\epsilon > 0$

$x_0 \in \mathbb{R}$ omgivning U $(x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ Anges genom $\delta > 0$

$x_0 = \infty$ omgivning U $(A, +\infty)$ Anges genom A

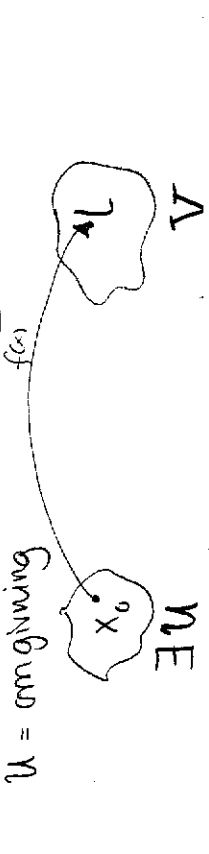
$x_0 = -\infty$ omgivning U $(-\infty, B)$ Anges genom B

ÖVNING

$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = +\infty$ Titta på den abstrakta definitionen. Vilket tal ändligt, vilket oändligt.

$\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = +\infty$ Sätt in rätt typ av omgivning.

Som exemplet ovan



Vad behövs, för att vi ska kunna skriva upp en gränsvärdes - definition?

$f: D_f \rightarrow \mathbb{R}$
 $x \rightarrow x_0$
Krävs att $f(x)$ kan beräknas i x_0 .
Puss: x_0 ska befinna sig i D_f .

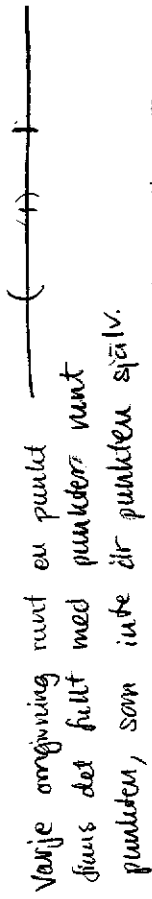
$x \rightarrow x_0$ kräver att x_0 är en s.k hopningspunkt till D_f .



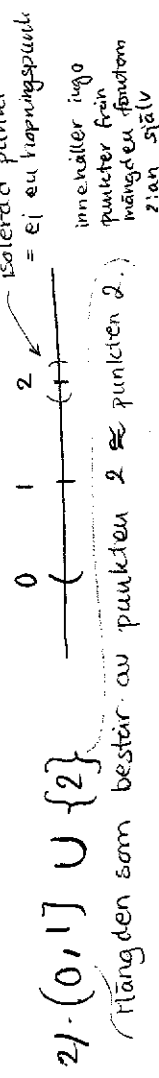
def: $M \subset \mathbb{R}, x_0 \in \mathbb{R}$

x_0 kallas hopningspunkt till M , om varje omgivning till x_0 innehåller minst en punkt från mängden $x \in M$, som ej är den ursprungliga punkten. $x \neq x_0$.

Ex: $y \in M = (0, 1]$ hopningspunkter



Varje omgivning runt en punkt finns det fullt med punkter runt punkten, som inte är punkten själv.
 \Rightarrow Såväl 0:an, som 1:an, och talen däremellan är hopningspunkter.



omgivning = behöver ej vara symmetrisk, men måste existera på båda sidor om talet.

\forall omgivning } underförstått :
 $\forall \epsilon > 0$ } hur liten omgivning som helst runt punkten x_0

gåva x_0 måste ligga i riva : mängden.

Räkne regler

$f, g : D \rightarrow \mathbb{R}$
 x_0 hopningspunkt till D
 $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$
 $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = L$
 $\Rightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} (f(x) \pm g(x)) = L \pm L$
 $\lim_{x \rightarrow x_0} (f(x) \cdot g(x)) = L \cdot L$
 $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{L}{L}$, förutsatt att $L \neq 0$

Beweis: ⊕

$\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0$ så att $\forall x |x - x_0| < \delta \implies$

så gäller $|(f(x) - g(x)) - (L - L)| < \epsilon$

$|f(x) - L + g(x) - L| \leq |f(x) - L| + |g(x) - L|$

Vet: $|a + b| \leq |a| + |b|$ Triangelolikheten

Om vi lyckas göra detta $< \epsilon$ så blir även det vänster uttrycket (som ju är niotvå) $f(x) - (L - L) < \epsilon$

ANALYS - FEIRELÄSNING 7

(44)

Gränsvärden

- 1. Definitioner
- 2. Räkne regler
- 3. Elementära funktioner
- 4. Standard gränsvärden

$x_0 = 0$ $(-1, 0)$
 ej omgivning till x_0 ,
 bytt alla ingår ej!

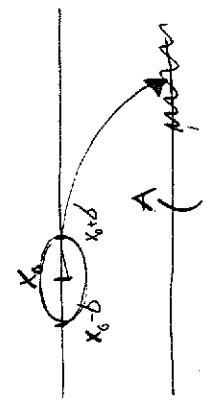
x, l ändliga eller oändliga
 x_0 ändligt $\in \mathbb{R}$
 omgivning, öppet intervall
 (som innehåller x_0)
 (t.ex $x_0 - \delta, x_0 + \delta$)
 Symmetrisk
 $x_0 = +\infty$ $(A, +\infty)$
 $x_0 = -\infty$ $(-\infty, B)$

$f: D_f \rightarrow \mathbb{R}$
 $x \rightarrow x_0$ x_0 hopningspunkt till D_f
 $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = l$ om \forall omgivning U till D_f
 \exists omgivning U_{x_0} till x_0 så att
 $f(U_{x_0}) \subset V_f$

$(f(x) \in (A, \infty))$

$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = +\infty$ om $\forall A (< \infty)$

$\exists \delta_A > 0 : \forall x |x - x_0| < \delta_A \implies f(x) > A$



$\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = +\infty$ om $\forall A$

$\exists B_A : \forall x < B_A \implies f(x) > A$
 (omgivning till $-\infty$)

Följd: har gränsvärdet A : reellt tal
 $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a \in \mathbb{R}$

UPPGIFT:

Visa att $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_1 + a_2 + \dots + a_n}{n} = a$

ty: $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = l$
 $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = L$

$$\frac{f(x) - l}{g(x) - L} < \frac{\epsilon}{\delta}$$

$$\forall \epsilon > 0 \exists \delta_{f\epsilon} > 0 \forall x |x - x_0| < \delta_{f\epsilon} \implies |f(x) - l| < \frac{\epsilon}{2}$$

$$\forall \epsilon > 0 \exists \delta_{g\epsilon} > 0 \forall x |x - x_0| < \delta_{g\epsilon} \implies |g(x) - L| < \frac{\epsilon}{2}$$

$$\Rightarrow \forall \epsilon > 0 \exists \delta_{\epsilon} = \min(\delta_{f\epsilon}, \delta_{g\epsilon}) \forall x |x - x_0| < \delta_{\epsilon}$$

$$|f(x) + g(x) - (l + L)| \leq |f(x) - l| + |g(x) - L| < \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$$

$$\Rightarrow |x - x_0| < \delta_{f\epsilon}$$

$$|x - x_0| < \delta_{g\epsilon}$$

BUNING: Gör om resonemanget för $f(x) - g(x) \rightarrow l - L$

Visa att om $\{a_n\} \rightarrow A$, implicerar det
 Så gör även det aritmetiska medelvärdes mot A .
 Ge även exempel på $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_1 + \dots + a_n}{n}$, $\nexists \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$
 då aritmetiska medelvärdet går mot ett gränsvärde,
 men $\{a_n\}$ själva ej har detta gränsvärde.

Triangelolikheten

$|a-b| \leq |a+b| \leq |a| + |b| \quad a, b \in \mathbb{R}$

Exempel: $a=3 \quad b=5$

$|3-5| \leq |3+5| \leq |3| + |5|$

Varje tal mindre än, el. lika med sitt absolut belopp!

Bevis: $|a+b| \leq |a| + |b|$ Generellt bevis:

$(a+b)^2 = |a+b|^2 = a^2 + 2ab + b^2 = |a|^2 + 2ab + |b|^2 \leq$
 $\leq |a|^2 + 2|a||b| + |b|^2 = (|a| + |b|)^2$
 $ab = |a||b|$ om samma tecken
 $ab = -|a||b|$ om olika tecken

• Likhet om a och b har samma tecken.
 $\Rightarrow |a+b| \leq |a| + |b|$

? $|a-b| \leq |a+b|$
 $|a| = |(a+b) - b| \leq |a+b| + |b|$
 $|a-b| \leq |a+b|$ Analogt visas $|b| - |a| \leq |a+b|$
 $\Rightarrow ||a| - |b|| \leq |a+b|$

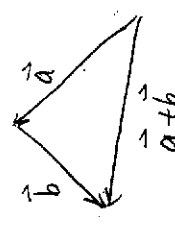
Tillämpningar:

$|a+b| \leq |a| + |b|$

$\frac{1}{|a+b|} \leq \frac{1}{||a|-|b||} = \frac{1}{|a-b|}$

Om vet att: $|a| > |b|$,
 sätt $|a|$ först

Sua ngt uppskattas: använd olikheter.
 ersätt $|a+b|$ med ngt mindre. (att) $\leq \frac{1}{|a|-|b|}$



• längden av den ena sidan =
 längden av de andra sidorna
 i triangeln

UPPSÄTT: $|a-b| \leq |a+b| \leq |a| + |b|$

Visa. Gör motsvarande utlägg! för fallet $|a-b|$

$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$, $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) \rightarrow L$ Visa Gränsvärdet för produkt av Gränsvärden

? $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) \cdot g(x) \rightarrow L \cdot L$

$\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 : \forall x |x-x_0| < \delta$
 $|f(x) \cdot g(x) - L \cdot L| < \epsilon$

KNOT:

$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = l$, $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = L \neq 0$

$\Rightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} = \frac{l}{L}$

for $|x-x_0| < \delta$, $|g(x)| > \frac{|L|}{2} > 0$

- Bara x tillräckligt nära x_0 , är gränsvärdet ej noll. Behöver ej skriva att $g(x) \neq 0$

Räcker $\frac{l}{g(x)} \xrightarrow{x \rightarrow x_0} \frac{l}{L}$

$\frac{f(x)}{g(x)} \xrightarrow{x \rightarrow x_0} \frac{l}{L}$

göller för alla $\epsilon > 0$

Sats: $f, g: D \rightarrow \mathbb{R}$, x_0 hopningspunkt till D

$f(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} 0$

$|g(x)| \leq M \quad \forall x \in D \quad (\forall x \text{ i en omgivning till } x_0)$

$\Rightarrow f(x) \cdot g(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} 0$

Bevis: $f(x) \rightarrow 0 \quad \forall \epsilon > 0 \quad \exists \delta_\epsilon > 0$

$\forall x |x-x_0| < \delta_\epsilon \quad |f(x)| < \frac{\epsilon}{M}$

Tag (godtydligt) $\epsilon > 0$

För $x: |x-x_0| < \delta_\epsilon$ gäller $|f(x)g(x)| = |f(x)| |g(x)| < \epsilon \cdot M$

$\Rightarrow f(x)g(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} 0$

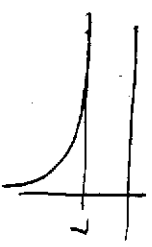
Kan göras godtydligt

Tag $\epsilon > 0$ (godtydligt)

(4)

- För det till ligger som vi vet är $< \epsilon$
- $f(x) - l$ och $g(x) - L$: kan vi uppskatta

att vi inte har



$g(x) \rightarrow L$
 $x \rightarrow x_0$
 $\therefore g(x) > L$

Ersätt $g(x)$ med vad som helst större än L .
+1 (om $L=0$)

$|f(x)g(x) - lL| \leq |f(x)g(x) - l g(x) + l g(x) - lL|$

$= |f(x)g(x) - l g(x)| + |l g(x) - lL|$

$= |g(x)| |f(x) - l| + |l| |g(x) - L|$

$|g(x)| \rightarrow |L| \Rightarrow |g(x)| < \frac{2|L|+1}{2|L|+1}$

$|f(x) - l| < \epsilon$ for $|x-x_0| < \delta_f$

$|g(x) - L| < \epsilon$ for $|x-x_0| < \delta_g$

$|g(x)| < |L| + 1$ for $|x-x_0| < \delta_g$

Kalla $\delta = \min(\delta_f, \delta_g)$ (Sätter av alla δ ,
aus det minsta gemensamma.)

\Rightarrow for $|x-x_0| < \delta$ gäller

$|f(x)g(x) - lL| \leq (|L|+1)\epsilon + |l|\epsilon = \epsilon$

om $\epsilon = \frac{\epsilon}{|L|+|l|+1}$

ϵ konstant = lika bra som ϵ

Om den ena gränsvärdet = 0, och den andra begränsad, räcker detta bevis

Ex: $x \cdot \sin(\frac{1}{x})$
 $x \rightarrow 0$

$\sin(\frac{1}{x})$ saknar gränsvärde när $x \rightarrow 0$ Visa det!

$$|\sin(\frac{1}{x})| \leq 1 \Rightarrow x \cdot \sin(\frac{1}{x}) \rightarrow 0$$

$x \rightarrow 0$

Sats $f(x) \rightarrow L$ $g(x) \rightarrow L$ $(x \rightarrow x_0)$ (x_0 ändligt eller oändligt)
 $f(x) \leq g(x) \forall x$ i en omgivning till x_0
 $\Rightarrow L \leq L$

$f(x) < g(x) \forall x$ i en omgivning till x_0

$\Rightarrow L \leq L$ (Även om $f(x) < g(x)$ kan gränsvärdena vara lika)

Ex: $f(x) = 0 \forall x$ $g(x) = \frac{1}{x}$, $x > 0$
 $0 < \frac{1}{x} \forall x > 0$, $\lim_{x \rightarrow x_0} 0 = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{1}{x}$

Bevis Antag motsatsen, dvs: $L > L$

Tag $\epsilon = \frac{L-L}{3}$ ($< \frac{L-L}{2}$)
 För $|x-x_0| < \delta_1$, $g(x) < L + \epsilon = L + \frac{L-L}{3}$
 För $|x-x_0| < \delta_2$, $f(x) > L - \epsilon = L - \frac{L-L}{3}$
 \Rightarrow För $|x-x_0| < \min(\delta_1, \delta_2)$ $f(x) > g(x)$ Motsägelse!
 $\Rightarrow L \leq L$

Om man vill visa att något inte gäller, vänder det att hitta ett enda ϵ , för vilken sambandet ej gäller. Om det ej gäller för ett enda, gäller ej sambandet. Alltså kan man välja ett konkret ϵ . Behöver ej ta ett godtyckligt ϵ .

Sats: Instärkningsregeln (Polis lemmat)

$$h(x) < f(x) < g(x)$$

$$\lim_{x \rightarrow x_0} h(x) = L = \lim_{x \rightarrow x_0} g(x)$$

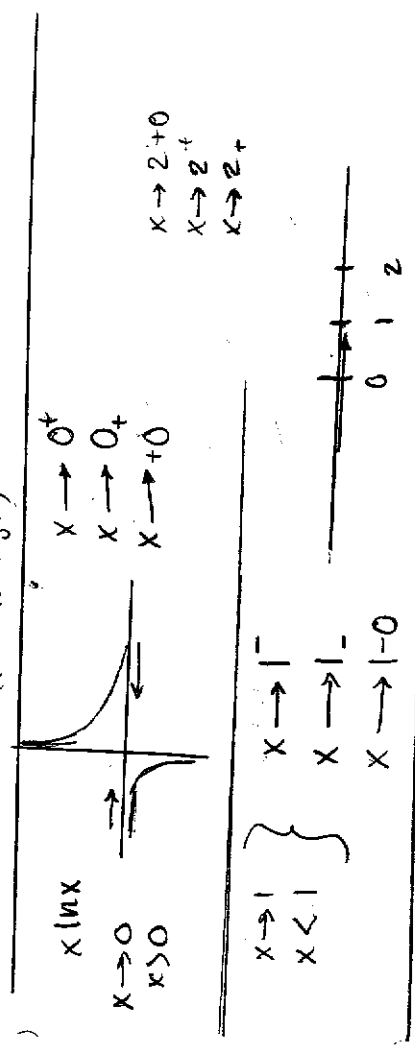
$$\Rightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$$

ELEMENTÄRA FUNKTIONER

Lista av funktioner, oftast förekommande.

- Potensfunktionerna x^a
- Exponentialfunktionerna a^x ($a > 0$, $a \neq 1$)
- De trigonometriska funktionerna $\sin x$, $\cos x$, $\tan x$, $\cot x$
- Alla deras inverser $x^{\frac{1}{a}}$, $a \log(x)$, arcsfunktioner
- Alla sammansättningar av funktionerna ovan

$\ln(x) = x$
 $\ln(e^x) = x$
 $\ln(x^2) = 2 \ln(x)$
 $\tan(\arctan(x)) = x$
 $\arctan(\tan(x)) = x$
 $(\sqrt{x})^2 = x$
 $\sqrt{x^2} = x$ (falsk för neg x)



GRÄNSVÄRDEN
 def: höger gränsvärde
 $\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = L$ om $\forall \epsilon > 0 \exists \delta_\epsilon > 0$ så att: $\forall x \in (x_0, x_0 + \delta_\epsilon) \implies |f(x) - L| < \epsilon$
 $\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = L \iff \exists \lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = L$
 $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = L$
 Det finns ett gränsvärde, det finns ett fr. höger, ett

Annars finns: bara höger eller bara vänstergränsvärde (52)

Sätze (polislemmat)

$h(x) \leq f(x) \leq g(x) \quad \forall x$ i en omgivning till x_0 (för varje $\epsilon > 0$)
 $\lim_{x \rightarrow x_0} h(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = L$
 $\implies \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$

Sätsförhållningar

1. Formell kommentar: Om man skulle göra ett motfärdigt bevis, så är motfärdigt till Sätze's slutats autas (det under spektet) (förutsättningarna rör ut ej över)
 Dvs: uttag all gränsvärde ej existerar eller det finns ett gränsvärde som ej = L

Bevis: $h(x) - L \leq f(x) - L \leq g(x) - L$
 det största av de omgivande 2. Om det finns ett gränsvärde för f , råttor
 $|f(x) - L| \leq \max(|g(x) - L|, |h(x) - L|)$ av olikhets-satzen att det är L

Tag $\epsilon > 0$ (godtyckligt)
 $\exists \delta_{g_\epsilon} > 0$
 $\exists \delta_{h_\epsilon} > 0$
 $\exists \delta_{f_\epsilon} > 0$ om $\forall x$ $|x - x_0| < \delta_{g_\epsilon}$ så ger $|g(x) - L| < \epsilon$
 om $\forall x$ $|x - x_0| < \delta_{h_\epsilon}$ så ger $|h(x) - L| < \epsilon$

Låt vara $\min(\delta_{g_\epsilon}, \delta_{h_\epsilon})$ (det minsta av)
 $\forall x$ om $|x - x_0| < \delta_{f_\epsilon} \implies |f(x) - L| < \epsilon$
 $\implies \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$ och är = L
 Det existerar: oftast: att veta om något finns el. ej.

ÖVNING: visa att

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = l \Rightarrow l = L$$

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$$



Antag motsatsen, dvs att L och l befinner sig på olika platser på tallinjen. Hitta omgivningarna som ej har med varandret att göra.

Ex:

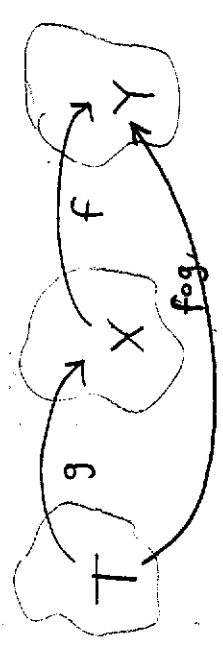
$$x^2 \xrightarrow{x \rightarrow 2} 4 \quad f \circ g(t) = f(g(t))$$

$$e^{x^2} \xrightarrow{x \rightarrow 2} e^4$$

Sats (sammansatta funktioner)

(f måste vara definerad där g har sina värden)

$$f, g \quad D_f \subseteq V_g$$



$$g(t) \xrightarrow{t \rightarrow t_0} x_0 \Rightarrow f \circ g(t) \xrightarrow{t \rightarrow t_0} l$$

$$f(x) \xrightarrow{x \rightarrow x_0} l$$

Bevis: $\forall \epsilon > 0 \exists \delta(\epsilon) > 0 : \forall x |x - x_0| < \delta(\epsilon) |f(x) - l| < \epsilon$
 för detta $\delta(\epsilon) \exists \eta(\delta(\epsilon)) > 0 : \forall t |t - t_0| < \eta |g(t) - x_0| < \delta(\epsilon)$

I den innersta funktionen väljer vi ϵ eller konstant ϵ

Tag t så att $|t - t_0| < \eta(\delta(\epsilon)) \Rightarrow |g(t) - x_0| < \delta(\epsilon) \Rightarrow |f(x) - l| < \epsilon$

$$\Rightarrow \exists \lim_{t \rightarrow t_0} f(g(t)) = l$$

Man vill att f(x) ska vara nära sitt gränsvärde.
 För att att g(t) ska vara nära x_0 , måste vi vara nära t_0 för att t

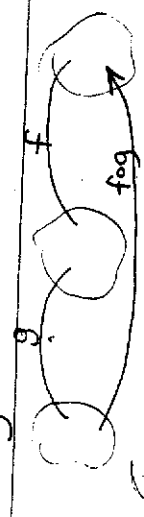
Kontinuerliga Funktioner

def $f: D_f \rightarrow \mathbb{R}$
 $x_0 \in D_f$

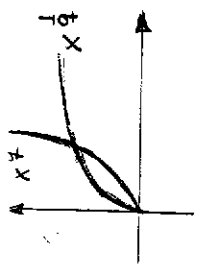
f kontinuerlig i x_0 om $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$ kontinuerlig
 diskontinuerlig

$f, g: D \rightarrow \mathbb{R} \quad x_0 \in D$
 f, g : kontinuerliga i x_0

$\Rightarrow f \pm g$ kontinuerliga i x_0
 $f \cdot g$
 $\frac{f}{g}$ (om $g(x_0) \neq 0$)



t_0 (Punkt)
 g kontinuerlig i t_0
 $g(t_0) = x_0$
 f kontinuerlig i x_0



$x^\alpha, \alpha \in \mathbb{Q}$

irrationellt
Ex: $\sqrt{2}$

$\alpha \in \mathbb{R}$, men $\alpha \notin \mathbb{Q}$

$\Rightarrow \exists \{\alpha_k\}_{k=1}^\infty, \alpha_k \in \mathbb{Q}$ så att $\alpha \xrightarrow{k \rightarrow \infty} \alpha$
ex: $(\pi: 3, 3,1; 3,14; 3,141)$

Krav: x^α kontinuerlig funktion av α .

$x^{\alpha_k} \rightarrow x^\alpha$ (att gränsvärdet finns)
 bevisas ej nu

EXPONENTIALFUNKTIONER

$a^x (a \neq 1) \quad a=1 : a^x = 1$

Samma process som för x^α (Fast med x ist. för α)

$x \in \mathbb{N}$

$x \in \mathbb{Z}$

$x \in \mathbb{Q}$

$x \in \mathbb{R} \leftarrow$ kontinuerlig

LOGARITMFUNKTIONER

def: Inversen till $a^x \log (a \neq 1)$

$(f(x))^{g(x)} \stackrel{\text{def}}{=} e^{g(x) \cdot \ln(f(x))} \quad (a^{g(x)} \log(f(x)))$

För de potenser vi känner, gäller detta samband.
 Alltså avstår detta per definition.

$\Rightarrow f \circ g$ kontinuerlig i t . (en mängd)

def: f kontinuerlig i X om
 f kontinuerlig i $x \forall x \in X$

De elementära funktionerna

Potensfunktioner

$x^\alpha, \alpha \in \mathbb{R}$ (α fixt för varje potensfunktion)
 varierande bas

$x, x^2, x^3, \dots, x^n \quad \forall n \in \mathbb{N}$

$x^{\frac{1}{q}} \stackrel{\text{def}}{=} \sqrt[q]{x} \quad \forall n \in \mathbb{N}$ ($x \neq 0$ (negativa potenser kräver $x < 0$))

$x^{-n} \stackrel{\text{def}}{=} \frac{1}{x^n} \quad \forall n \in \mathbb{N}$

$\alpha \in \mathbb{Q}$ Rationella tal

$\alpha = \frac{p}{q} \quad p \in \mathbb{Z}$ heltal

$q \in \mathbb{N}$ naturligt

(om α negativt, tillstärks
 täljaren minusteckenet.
 Nämnaren alltid positiv)

$x^{\frac{1}{q}} \stackrel{\text{def}}{=} \sqrt[q]{x}$

hur vet jag om den finns?

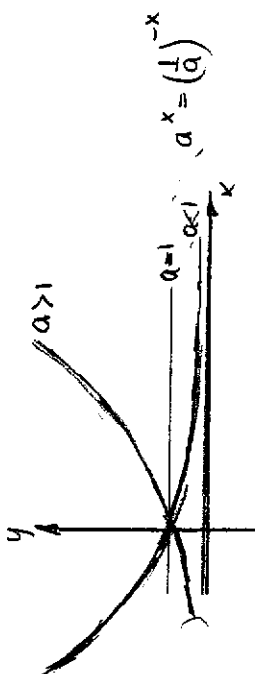
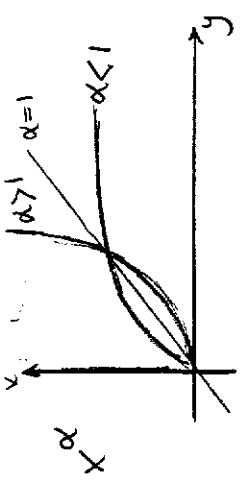
$x^{\frac{1}{q}} =$ inversen till y^q (omans ej injektiv)

Om q jämnt krävs att $x > 0$

Krav som ställs för alla potensfunktioner: $x > 0$

2) $\alpha \neq 1$
 $(\alpha > 0)$
 $\frac{a^x}{x} \xrightarrow{x \rightarrow \infty} +\infty$
 $\frac{b^x}{x} \xrightarrow{x \rightarrow \infty} +\infty$
 $b = a^{\frac{1}{\alpha}}$

använt kontinuitets-
 sätningen. När $x \rightarrow \infty$, $a^x \rightarrow \infty$, $a^{\frac{1}{\alpha}}$



$a > 1$

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{a^x}{x^p} = \infty$$

Bevis: $a > 1 \Rightarrow a = 1+p$, där $p > 0$
 vill erätta x m. ett naturligt tal, men för $(1+p)^x$ större än detta.

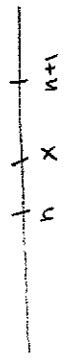
$$\frac{(1+p)^x}{x^p} \geq ?$$

$n = \lceil \text{heltdelen av } x \rceil = \text{det största heltal} \leq x$

(Ex: $\lceil \pi \rceil = 3$ $\lfloor 2 \rfloor = 2$ $\lceil -\pi \rceil = -4$)

$$x \geq n$$

$$x < n+1$$



rigt större än
 ngt som $\rightarrow \infty$
 gav själv mot $\rightarrow \infty$

1) Tag $\alpha = 1$

$$\frac{(1+p)^x}{x} > \frac{(1+p)^n}{n+1} > \frac{(1+p)^n}{n+1} > \frac{(1+p)^n \cdot p}{2} = \frac{n(n+1) \cdot p}{2} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} +\infty$$

passerar \rightarrow

$$(1+p)^n = 1 + \binom{n}{1}p + \binom{n}{2}p^2 + \dots$$

... alla andra termer alla kommer addera $\binom{n}{2}p^2$

Sats $\frac{a^x}{x^a} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} +\infty$ förutsatt att $a > 1$
 Bevis: $(a > 0, a \geq 0 = \text{uppenbart})$

Sats $\frac{\ln(x)}{x} \xrightarrow{x \rightarrow \infty} 0$ för $a > 0$

Bevis: Tag för $a=1$

$\frac{\ln(x)}{t} \left[\text{Sätt } \ln(x) = t \right] \Rightarrow \frac{\ln x}{x} = \frac{t}{e^t} \xrightarrow{t \rightarrow \infty} 0$
 $t = \ln(x) \xrightarrow{x \rightarrow \infty} \infty$

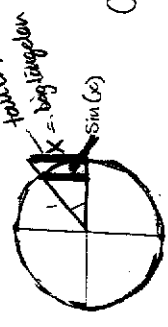
\Rightarrow gäller för $a=1$

Låt $a > 0$ vara godtyckligt

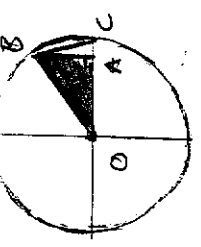
$\frac{\ln(x)}{x^a} = \frac{1}{a} \cdot \frac{\ln(x^a)}{x^a} \xrightarrow{x \rightarrow \infty} 0$

Sats: $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin(x)}{x} = 1$ (Bygger på den geom. tolkning)

Bevis: $x = \text{måts i radianer!}$

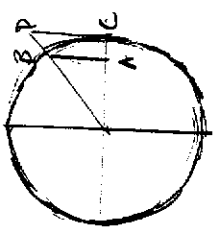


$0 < \frac{\pi}{2} < x \Rightarrow \sin(x) < x < \tan(x)$



$A_{OAB} < A_{OBC} < \text{sektorn OCB}$
 $\frac{1}{2} OA \cdot \sin(x) < \frac{1}{2} \cdot 1 \cdot \sin(x) < \frac{1}{2} \cdot \pi \cdot 1^2$

$\sin(x) < x$



(A sektorn OCB) $< A_{OCD}$
 $\frac{x}{2} < \frac{1}{2} \cdot 1 \cdot \tan(x) \Rightarrow x < \tan(x)$

$-0 < x < \frac{\pi}{2} \Rightarrow \sin(x) < x < \tan(x)$

$\frac{\sin(x)}{x} < 1$

$x < \frac{\sin(x)}{\cos(x)} \Rightarrow \cos(x) < \frac{\sin(x)}{x}$

$\cos(x) < \frac{\sin(x)}{x} < 1 \Rightarrow -1 < -\frac{\sin(x)}{x} < -\cos(x)$

Uppskattning av $0 < 1 - \frac{\sin(x)}{x} < 1 - \cos(x)$

Vill bli av med $\cos(x)$, ny vi vet ej om den är kontinuerlig

$0 < 1 - \frac{\sin(x)}{x} < 1 - \cos(x) = 2 \sin^2(\frac{x}{2}) < 2 \cdot (\frac{x}{2})^2$

Låt $x \rightarrow 0^+ \Rightarrow 0 \leq \dots \leq 0$

$\Rightarrow \lim_{x \rightarrow 0^+} \left(\frac{1 - \sin(x)}{x} \right) = 0 \Rightarrow \lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{\sin(x)}{x} = 1$

$$-\frac{\pi}{2} < x < 0 : \frac{\sin(x)}{x} = \frac{\sin(-x)}{-x} \xrightarrow{x \rightarrow 0^-} \dots$$

$$= (-x) \rightarrow 0^+ \quad 0 < x < \frac{\pi}{2}$$

gränsovergångarna måste man fylla tillräckligt.

Fluget kan vara på $-\frac{\pi}{2} < x < \frac{\pi}{2}$, men detta är ingen restriktion, ty vi undersöker fall då $x \rightarrow 0$, och 0 ligger i detta intervall!

$$(-\frac{\pi}{2} < x < 0 \text{ positiv } x \text{ negativ})$$

Sats: Följden $\left\{ \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n \right\}_{n=1}^{\infty}$ är konvergent

Beweis: Vi ska visa att följden är uppåt begränsad, och (monoton) växande.

Uppåt begränsad?

$$\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = 1 + \binom{n}{1} \frac{1}{n} + \binom{n}{2} \frac{1}{n^2} + \dots + \binom{n}{n} \frac{1}{n^n} =$$

$$= 1 + \frac{n}{1} \frac{1}{n} + \frac{n(n-1)}{1 \cdot 2} \cdot \frac{1}{n^2} + \dots + \frac{1}{n} <$$

ersätt m=1 $\binom{n}{1} = n$ blir mindre än enen $\binom{n}{m} = \text{större än } n! \Rightarrow \frac{1}{n^m} < \frac{1}{n!}$

$$< 1 + 1 + \frac{1}{2!} + \dots + \frac{1}{n!} < 1 + 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{2^{n-1}}$$

ersätt all m. 2:or $\frac{1}{3!} < \frac{1}{2^2}$ tog bort neg. teol = nyt ännu större $\binom{n}{m} = \text{större än } n! \Rightarrow \frac{1}{n^m} < \frac{1}{n!}$

$$= 1 + \frac{1}{1 - \frac{1}{2}} < 1 + \frac{1}{\frac{1}{2}} = 1 + 2 = 3$$

2/ Monoton växande (med växande n)?

En term i binomialutvecklingen (en godtycklig term)

$$\binom{n}{k} \frac{1}{n^k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \cdot \frac{1}{n^k}$$

$$= 1 \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{2}{n}\right) \dots \left(1 - \frac{k-1}{n}\right)$$

Andra till $n+1$, vad händer i termerna? = de växer!

när n växer, $\Rightarrow \frac{k}{n}$ avtar $\Rightarrow 1 - \frac{1}{n}$ växer

$$1 \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{2}{n}\right) \dots \left(1 - \frac{k-1}{n}\right) < \binom{n+1}{k} \frac{1}{(n+1)^k}$$

utvecklingen för $\left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{n+1}$ innehåller termer som är termvis större och dessutom fler

$$\Rightarrow \left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{n+1} > \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$$

Följden är växande och uppåt begränsad,

Den är konvergent.

$$\text{def: } e = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$$

$$\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n < 1 + \frac{1}{1} + \dots + \frac{1}{n!} < 1 + \frac{1}{1 - \frac{1}{2}} = 3$$

Gren uppskattning $e \cdot n \rightarrow \infty$

Sätt $t = \frac{1}{x}$ $x \rightarrow +\infty \Leftrightarrow t \rightarrow 0^+$
 $x \rightarrow -\infty \Leftrightarrow t \rightarrow 0^-$
 Gränsvärdet är e i både $t \rightarrow 0$
 $\Rightarrow (1+t)^{\frac{1}{t}} \rightarrow e$
 $t \rightarrow 0$

\ln är en kontinuerlig funktion (dessa kontinuitetspostulatas) (bevisas ej nu)

\ln kontinuerlig:
 $\Rightarrow \ln(1+t)^{\frac{1}{t}} \xrightarrow{t \rightarrow 0} \ln(e)$
 $\frac{\ln(1+t)}{t} \xrightarrow{t \rightarrow 0} 1$

$e^{\frac{x-1}{x}}$ [Exponentialfunkt. och logaritmen är varandras inverser]

Sätt $x = \ln(1+t)$
 $x \rightarrow 0 \Leftrightarrow t \rightarrow 0$
 $e^{\frac{x-1}{x}} = \frac{e^{\ln(1+t)} - 1}{\ln(1+t)} = \frac{(1+t) - 1}{\ln(1+t)} = \frac{t}{\ln(1+t)} \xrightarrow{t \rightarrow 0} 1$
 Samma som $\therefore t = e^x - 1$
 Följer av att: $\frac{\ln(1+t)}{t} \xrightarrow{t \rightarrow 0} 1$
 $\frac{t}{\ln(1+t)} = \frac{1}{\frac{\ln(1+t)}{t}} \xrightarrow{t \rightarrow 0} \text{även mot } 1$

hur vet man att man gör en rätt uppskattning? - ved utdelning
 Bland kan man göra en för grov uppskattning \rightarrow bin ej givande.
 * alligen är påstående fel. gör ej att bevisa.
 * eller har gjort för grova uppskattningar.
 \Rightarrow då styrker man uppskattningen, bevisar om

$1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{n^i} < ($ ersätt alla faktorer m. 3)
 (geometrisk följd)
 $< 2 + \frac{1}{2} \left(\frac{1}{3} + \frac{1}{3^2} + \dots + \frac{1}{3^{n+2}} \right) < 2 + \frac{1}{2} \cdot 1 = 2 + \frac{1}{2} \cdot \frac{2}{2} = 2.7$

Tag ytterligare en term, ersätt allt med 4, ser ist. för 3, or
 \Rightarrow ännu bättre uppskattning.

Sats: $\lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{x}{n}\right)^n = e$ givet att $\lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = e$
 öring skär om. blanda in $|x|$. för samma \lim .

Bevis: $n = [x]$ heltalsdelen av x
 $n \leq x < n+1 \Rightarrow x \rightarrow +\infty \Leftrightarrow n \rightarrow +\infty$
 $\left(1 + \frac{x}{n+1}\right)^{n+1} < \left(1 + \frac{x}{n}\right)^n < \left(1 + \frac{x}{n+1}\right)^{n+1}$
 $\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^{n+1} \left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{-1} \rightarrow 1 \cdot e = e$
 $\left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^{n+1} = \left(1 + \frac{1}{n+1}\right)^n \cdot \left(1 + \frac{1}{n+1}\right) \rightarrow e \cdot 1 = e$

\Rightarrow (Pobislemmat) Även den insängda funktionen $\rightarrow e$
 $\dots = \left(1 + \frac{1}{x}\right)^x \xrightarrow{x \rightarrow \infty} e$

DERIVATOR

(65)

def: f definierad i en omgivning till x_0

Om gränsvärdet $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h}$ finns,

så kallas f deriverbar i x_0 , och gränsvärdet

kallas f 's derivata i x_0 , och betecknas $f'(x_0)$.

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} = f'(x_0) \quad (\text{om } \lim \exists)$$

$$= \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{(x - x_0)} \quad [h = x - x_0]$$

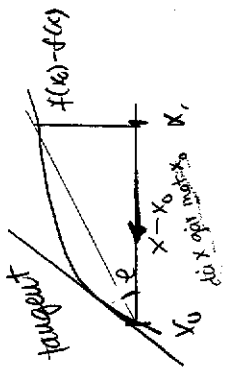
Om f är deriverbar i varje punkt i D_f , så kallas f deriverbar i D och om man låter punkten variera i D , får man $f'(x)$ som en funktion i D .

Derivata; hastigheten med vilken funktionen ändras.

$\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$ kallas differenskvot (kvot mellan 2 skillnader) ger en medelhastighet.

På: $x \rightarrow x_0$ ger momentan hastighet = hastigheten i just en punkt.

Geometrisk tolkning



$$\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = \tan \phi \quad \text{Sekantens lutning}$$

$$f'(x_0) \quad \text{Tangentens lutning i } x_0$$

(66)

Sats f deriverbar i $x_0 \Rightarrow f$ är kontinuerlig i x_0
(Det omvända är ej alltid sant!)

Bevis $|f(x) - f(x_0)| \rightarrow 0$ Funktionen kontinuerlig

$$f(x) - f(x_0) = \underbrace{f(x) - f(x_0)}_{\text{Omställning, vill komma vidare till derivata}} \cdot \underbrace{(x - x_0)}_{\rightarrow 0} \rightarrow 0$$

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \left(\frac{f(x) - f(x_0)}{(x - x_0)} \right) = 0$$

$$= \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) - f(x_0) \rightarrow f \text{ kontinuerlig i } x_0$$

Ex: Kontinuerlig, men ej deriverbar.

$f(x) = |x|$ Kontinuerlig överallt, även i 0.

$$\lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{|x| - 0}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{x}{x} = 1 \text{ högerderivata}$$

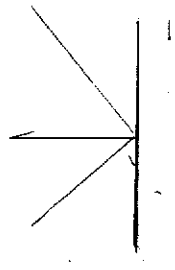
$$\lim_{x \rightarrow 0^-} \frac{|x| - 0}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow 0^-} \frac{-x}{x} = -1 \text{ vänsterderivata}$$

olika gränsvärden från höger och vänster.

$$1 \neq -1 \Rightarrow f(x) = |x| \text{ ej deriverbar i punkten 0.}$$

Geometriskt: Det saknas tangent i punkten 0.

Det finns kontinuerliga, icke-deriverbara funktioner.



Derivator

(67)

~~f~~ f kallas deriverbar i x_0 , där $x_0 \in D_f$

diskuteras med en omgivning om ...

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} = f'(x_0)$$

f's derivata i x_0

$$(x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subset D_f$$

$$|h| < \delta$$

~~f~~ f deriverbar i D om f deriverbar $\forall x \in D$

$f'(x)$ funktion av $x, x \in D$
Om f' deriverbar, så $(f')' = f''$

"f's andra-derivata"

$$f''', f''', f'' \dots$$

$$f'' = f^{(2)} \quad f' = f^{(1)} \quad f = f^{(0)}$$

$$\text{derivator induktant } f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$$

Sats: f deriverbar i $x_0 \Rightarrow f$ kontinuerlig i x_0

Sats: f, g deriverbara i $x_0 \Rightarrow$

(i) $f+g$ deriverbar i x_0 , och $(f+g)'(x_0) = f'(x_0) + g'(x_0)$

(ii) $\alpha \in \mathbb{R}$ (αf) deriverbar i x_0 , och $(\alpha f)'(x_0) = \alpha f'(x_0)$

(iii) fg deriverbar i x_0 och $(fg)'(x_0) = f'(x_0)g(x_0) + f(x_0)g'(x_0)$ (68)

(iv) $\frac{f}{g}$ deriverbar i x_0 och $(\frac{f}{g})'(x_0) = \frac{f'(x_0)g(x_0) - f(x_0)g'(x_0)}{(g(x_0))^2}$

$g(x_0) \neq 0$

Subtraktion: $f-g$ $-f+(-g)$

Bevis: (iii)

$$\frac{f(x_0+h)g(x_0+h) - f(x_0)g(x_0)}{h} =$$

$$= \frac{f(x_0+h)g(x_0+h) - f(x_0)g(x_0+h) + f(x_0)g(x_0+h) - f(x_0)g(x_0)}{h} =$$

$$= \underbrace{\frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h}}_{f'(x_0)} \underbrace{g(x_0+h)}_{g(x_0)} + f(x_0) \underbrace{\frac{g(x_0+h) - g(x_0)}{h}}_{g'(x_0)} \xrightarrow{h \rightarrow 0} f'(x_0)g(x_0) + f(x_0)g'(x_0)$$

(By g kontinuerlig i x_0
(allt satsen ovan))

Induktant:

$$(f_1, f_2, \dots, f_n)' = f_1' f_2 \dots f_n + f_1 f_2' \dots f_n + \dots + f_1 f_2 \dots f_{n-1}'$$

Sats Kedjeregeln fog

g deriverbar i t_0 , f deriverbar i $x_0 = g(t_0)$

$\Rightarrow (f \circ g)$ deriverbar i t_0 , och $(f \circ g)'(t_0) = f'(x_0)g'(t_0)$

$$f(g(t)) = f' \circ g(t)g'(t)$$



Sats: Derivata av invers funktion), f, f^{-1} kont i $y_0 = f(x_0)$
 f deriverbar i $x_0, f'(x_0) \neq 0$ (69)

$\Rightarrow f^{-1}$ deriverbar i $y_0 = f(x_0)$ och

$$(f^{-1})'(y_0) = \frac{1}{f'(x_0)}$$

BRISTFÄLLIGT ÖVN. BEVIS:
 $f^{-1}(f(x)) = x$ | Derivera i varje regel
 $(f^{-1})'(f(x_0)) \cdot f'(x_0) = 1 \iff (f^{-1})'(y_0) = \frac{1}{f'(x_0)}$
 Detta bevis förutsätter att f^{-1} är deriverbar. Vi vet ej om den existerar. Men om den existerar så visar den vad derivatan blir

Bevis (invers funktion) Riktigt

Vill visa: $\lim_{k \rightarrow 0} \frac{f^{-1}(y_0+k) - f^{-1}(y_0)}{k} = \frac{1}{f'(x_0)}$
 och $\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h} = f'(x_0)$

Differenskvoten blir: upp-föra sig som i genom f:s differenskvot

Da kallar vi täljaren för h . $x = f^{-1}(y)$

Låt: $h = f^{-1}(y_0+k) - f^{-1}(y_0) \Rightarrow x_0+h = f^{-1}(y_0+k) / f$
 $x_0 = f^{-1}(y_0)$

applicera f på båda sidor
 ta funktionen f av båda sidor

$$\Rightarrow f(x_0+h) = y_0+k = f(x_0)+k$$

$$\Rightarrow k = f(x_0+h) - f(x_0)$$

$$\Rightarrow \frac{f^{-1}(y_0+k) - f^{-1}(y_0)}{k} = \frac{h}{f(x_0+h) - f(x_0)}$$

$$\Rightarrow \frac{1}{\frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h}} \xrightarrow{h \rightarrow 0} \frac{1}{f'(x_0)}$$

KRAV

1. När $k \rightarrow 0 \Rightarrow$ att $h \rightarrow 0$
2. $h \neq 0$

2. $h \neq 0 \iff h = f^{-1}(y_0+k) - f^{-1}(y_0)$

f^{-1} inverterbar $\Rightarrow f^{-1}(y_0+k) \neq f^{-1}(y_0) \Rightarrow h \neq 0$

(= injektiv)
 o lika funktionsvärden
 i olika värden

Derivat är h addng 0!

1. $k \rightarrow 0 \Rightarrow h \rightarrow 0$?

f^{-1} kontinuerlig i y_0

$$\Rightarrow \underbrace{f^{-1}(y_0+k) - f^{-1}(y_0)}_h \xrightarrow{k \rightarrow 0} 0$$

DERIVATOR AV ELEMENTÄRA FUNKTIONER

$x^\alpha = e^{\alpha \ln(x)}$ (Godtycklig potens) (74)

$(x^n)' = nx^{n-1}$

Bevis: $\frac{(x_0+h)^n - x_0^n}{h} = \frac{x_0^n + \binom{n}{1}x_0^{n-1}h + \binom{n}{2}x_0^{n-2}h^2 + \dots + h^n - x_0^n}{h}$

$= nx_0^{n-1} + h \left[\binom{n}{2}x_0^{n-2} + \dots + h^{n-2} \right]$

$\xrightarrow{h \rightarrow 0} nx_0^{n-1}$

n fixt
 x_0 fixt

Binomial-satsen
Stabilit

$(a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0)' = n a_n x^{n-1} + (n-1) a_{n-1} x^{n-2} + \dots + a_1$

Derivata av polynom mha satsen ovan.

$(e^x)' = e^x$

Bevis: $\frac{e^{x_0+h} - e^{x_0}}{h} = e^{x_0} \frac{e^h - 1}{h} \xrightarrow{h \rightarrow 0} e^{x_0}$

$(\ln(x))' = \frac{1}{x}$ Övning: Härled m. h.a satsen för derivata av invers funktion. Nedan kommer att ges ex. på hur denna sats kan användas.

$(\ln(x))' = \frac{1}{x} \ln|x| \begin{cases} \ln x, & x > 0 \\ \ln(-x), & x < 0 \end{cases}$

$(x^\alpha)' = (e^{\alpha \ln(x)})' = e^{\alpha \ln(x)} \cdot \alpha \cdot \frac{1}{x} = x^\alpha \cdot \alpha \cdot \frac{1}{x} = \alpha x^{\alpha-1}$ (72)

Formeln gäller alltså för godtyckliga α . (ej bara heltal som

$(a^x)' = (e^{x \ln a})' = e^{x \ln a} \cdot \ln(a) = a^x \ln(a)$

TRIG. FUNKTIONER. Kan man derivera eu, kan man härleda även derivata av de andra.

$(\sin(x))' = \cos(x)$

Bevis: $\frac{\sin(x_0+h) - \sin(x_0)}{h} = \frac{\sin(x_0)\cos(h) + \sin(\cos(x_0)) - \sin(x_0)}{h}$

Vill få fram \cos'

$= \frac{\sin(h) \cdot \cos(x_0) + \sin(x_0)}{h} - \frac{\cos(h) - 1}{h}$

$= \frac{\sin(h) \cos(x_0) - \cos(h) + 1}{h} = \frac{\sin h}{h} \cos(x_0) - \frac{\cos(h) - 1}{h}$

$\left\{ \frac{2 \sin^2(\frac{h}{2})}{h} \right\} = \frac{1}{2} \frac{h}{h} \xrightarrow{h \rightarrow 0} 0$

ersätter $\sin(\frac{h}{2})$ med $\frac{h}{2}$

V varje bevis sker i en fix punkt, Sedan kan man säga att x kan tillåtas variera, by samma sak. Inade kunnat göras i varje punkt.

$(\cos(x))' = (\sin(\frac{\pi}{2}-x))' = \cos(\frac{\pi}{2}-x) \cdot (-1) = -\sin(x)$

$(\tan(x))' = \left(\frac{\sin x}{\cos x} \right)' = \frac{\cos^2 x - (-\sin x)(\sin x)}{\cos^2 x} = \frac{1}{\cos^2(x)}$

$(\cot(x))' = -\frac{1}{\sin^2(x)}$

Mha lemniska reg-derivator för $\sin(x)$

ARCUSFUNKTIONERNAS DERIVATOR

(73)

$$\begin{aligned} (\arcsin(x))' &= \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} \\ (\arccos(x))' &= -\frac{1}{\sqrt{1-x^2}} \\ (\arctan(x))' &= \frac{1}{1+x^2} \\ (\operatorname{arccot}(x))' &= -\frac{1}{1+x^2} \end{aligned}$$

måste gå via
Satz für
invers funktion
omvända sätts
elementar

$$\begin{aligned} (\arcsin(x))' &= \frac{1}{\sqrt{1-x^2}} \\ (f'(x_0) \neq 0) \\ (\arcsin(x_0)) &= \text{kontinuerlig} \end{aligned}$$

Beweis: $x_0 = \sin(t_0)$
 $(\arcsin(x_0)) = \text{kontinuerlig}$

$$\begin{aligned} (\arcsin(x))' \Big|_{x=x_0} &= \frac{1}{\cos(t_0)} = \frac{1}{\cos(\arcsin(x_0))} \\ &= \frac{1}{\sqrt{1-x_0^2}} \end{aligned}$$

$(\arcsin(x_0)) = \text{tel derivatan}$
av ett tal = konstant = 0
skriv så här istället

$$= \frac{1}{\sqrt{1-\sin^2(\arcsin(x))}} = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$$

Kommentarer: Kräv för inverterbarhet

$$\begin{aligned} x_0 = \sin(t_0) \quad t_0 \in \left[\frac{\pi}{2}, \frac{3\pi}{2} \right] \\ \frac{1}{\cos(t_0)} \neq 0 \Rightarrow t_0 \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right) \Rightarrow x_0 \in (-1, 1) \end{aligned}$$

cos positiv i hela intervall. Alltså kan vi ersätta med $\sqrt{1-\sin^2(\arcsin(x))}$ och ej $-$.

Sats (Beweis i Appendix C)

f strängt monoton och kontinuerlig på ett intervall,
 $\Rightarrow f$ är inverterbar, och f^{-1} är också strängt monoton och kontinuerlig.

(74)

$$(\arctan(x))' = \frac{1}{1+x^2}$$

Beweis: $x_0 = \tan(t_0)$, $t_0 \in \left(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right)$

$$\begin{aligned} (\arctan(x))' \Big|_{x=x_0} &= \frac{1}{(\tan(t))^2} \Big|_{t=t_0} \\ &= \frac{1}{\cos^2 t_0 + \sin^2 t_0} = \frac{1}{1+x_0^2} \end{aligned}$$

(cos av arc tan
kan vi räkna)

ONSDAG: Beweis av kosineregeln:

Kolla innan; boken !!!

- 2 olika sätt att dra slutsatser → deduktion
→ induktion

Deduktion: Från allmänna fallet, dras slutsatser om specialfall

Induktion: Från specialfall dras slutsatser om allmänna fallat.

Matematik - i princip deduktiv

Induktion - i princip otillåten, vissa undantag.

1 = ex: då det handlar om ändligt många objekt

2 = uppräknligt många (ändliga) men gör all sterna

Ex: $991n^2 + 1 = k^2$ $n, k \in \mathbb{N}$

Det första n, första n, för vilket $\exists k$ så att

ovastående gäller är:

- n = 12 055 735 790 331 359 477 442 538 767

Alltså: det räcker ej att testa flera hundra fall.

En lösning kan finnas mycket längre fram.

Naturligt tankegångssätt Pöströdens väg

1. "Gör experiment" - kolla specialfall, för hand el mha datorn

2. Hypotes

3. Bevis

Kan tillämpas på specialfall. (vilket fall som helst)

Gör ej att testa alla fall, ty \mathbb{R} de reella talen

är ouppräknligt många. (Människostäktet: uppräknligt

mängd), en tanke har en viss tid, gör aldrig att tänka om alla möjliga fall

Först: Bevis av kedjeregeln i ett specialfall.

derivera först, sätt sedan i t_0

Sats: f, g

g deriverbar i t_0 , f deriverbar i $x_0 = g(t_0)$

$\Rightarrow f \circ g$ är deriverbar t_0 och $(f \circ g)'(t_0) =$

$$= (f(g(t)))' \Big|_{t=t_0} = f'(g(t_0))g'(t_0) = f'(x_0)g'(t_0)$$

• Betona att allt öger rum i enskilda punkter.

Det gäller varje punkt i mängden.

• Där för variabeln vi in x_0 och t_0 , istället för att

skriva bara x och t . Men vi måste derivera

först, och sedan sätta in t_0 , ty annars blir derivatan

av en konstant noll.

$$(f^{-1})'(y) = \frac{1}{f'(x)} = \frac{1}{f'(x(y))}$$

$f(x) = y$

Ett sätt att tala om funktioner, utan att använda variabler

sin

ln

$\sqrt{\cdot}$

z^2

$f(\cdot)$

Beweis: (ekvivalens. Dela upp. Bvisa dit båda håll).

\Rightarrow Givet är att f är deriverbar i x_0

$$= \exists f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0) = 0$$

$$\Leftrightarrow \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0) - f'(x_0)(x - x_0)}{x - x_0} = 0$$

Kalla för $\rho(x)$ (lös ut $f(x)$)

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \rho(x) = 0; \quad f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \rho(x)$$

$A = \text{derivatan i } x_0$

\Leftarrow Givet: $\exists A : f(x) = f(x_0) + A(x - x_0) + \rho(x)$,

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \rho(x) = 0$$

Bilda differenskvoten

$$\text{Dä: } \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = A + \frac{\rho(x)}{x - x_0}$$

$$\Rightarrow \exists \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = A \Rightarrow f \text{ deriverbar i } x_0$$

$$\text{och } f'(x_0) = A$$

Deriverbarheten uttrycks enkelt i produkter = produktset.
Behöver ej bekymra oss om division in ugt som skulle kunna vara noll.

Funktion av flera variabler, då blir A en matris.

Lätt att generalisera denna sats. Gäller i många fler fall än division, ty vi kan multiplicera vektorer, ..., odyl, man ej dividera

Beweis i tallet $g(x) \neq 3(x_0)$, $g(t_0) + k$

$$\frac{(f \circ g)(t_0 + h) - (f \circ g)(t_0)}{h} = \frac{f(g(t_0 + h)) - f(g(t_0))}{h}$$

$$= \frac{f(g(t_0) + k) - f(g(t_0))}{h} \cdot \frac{g(t_0 + h) - g(t_0)}{g(t_0 + h) - g(t_0)} = f'(g(t_0)) \cdot g'(t_0)$$

Beweis gäller då $g'(t_0) \neq 0$

(gränsvärdet av $g(t_0 + h) - g(t_0)$)

$g'(t_0) \neq 0 \Rightarrow$ för tillräckligt små $h \neq 0$

$$\frac{g(t_0 + h) - g(t_0)}{h} \neq 0 = \text{den inre derivatan skall finnas noll}$$

Beweis av kedjeregeln (EJ BOKENS)

Sats f, x_0 inre punkt för D_f

f deriverbar i $x_0 \Leftrightarrow \exists A \in \mathbb{R}$ s.a

$$f(x) = f(x_0) + A(x - x_0) + \rho(x)$$

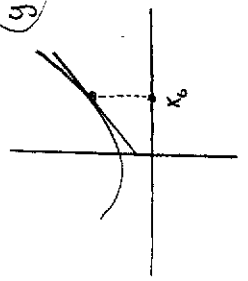
där $\lim_{x \rightarrow x_0} \rho(x) = 0$ (krav)

$$A = f'(x_0)$$

Kommentar: $f(x_0 + h) = f(x_0) + f'(x_0)h$ (här ej till beviset)

$$y = f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0)$$

tangenten i $(x_0, f(x_0))$



Om vi glömmer "felet" är den försämbel. h

$$\lim_{h \rightarrow 0} \rho(x_0 + h) = 0$$

o svårt bevisa kontinuerliga funktioners egenskaper

o lättare: -u- deriverbara -"-

summa och oyl bevisat redan ty kontinuitet = gränsvärden.

Kontinuerliga funktioners egenskaper

Satsen (om mellansatta värden)

f kontinuerlig i [a, b]

Variant.

1/ om f(a) f(b) < 0 (= de har olika tecken)

⇒ så ∃ ξ ∈ (a, b) s.a f(ξ) = 0



∃ betyder: det finns MINST ett.

Måste alltså ha skrivit axeln.

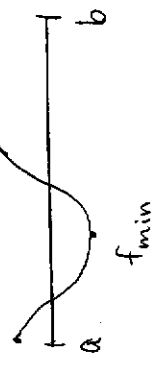
2/ om f(a) = A, f(b) = B, A ≠ B, och

om c mellan A och B

vet att det finns, men kan ej säga vilken punkt. så ∃ ξ ∈ (a, b) så att f(ξ) = c

Sats f kontinuerlig i [a, b] (Sturtes begränsat intervall)

⇒ f antar både ett största värde, och ett minsta värde i [a, b]



är ej att stappa på några av förutsättningarna och generalisera.

Sats för sammansatt funktion

Bevis för kedje regeln

f deriverbar i x_0

⇒ f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + o(x - x_0)

lim_{x → x_0} o(x - x_0) = 0

(x = g(t), x_0 = g(t_0))

f(g(t)) = f(g(t_0)) + f'(g(t_0))(g(t) - g(t_0)) + o(g(t) - g(t_0))

x är g(t), ty vi har en sammansatt funktion.

= f(g(t_0)) + f'(g(t_0))g'(t_0)(t - t_0) + o(t - t_0)

lim_{t → t_0} o(t - t_0) = 0

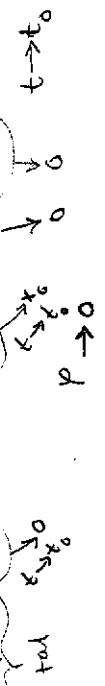
t → t_0

+ (g'(t_0)(t - t_0) + o(t - t_0))g'(t_0) =

= f(g(t_0)) + f'(g(t_0))g'(t_0)(t - t_0) + o(t - t_0)

Ser ut som vi vill, för att de sista termerna är resttermen verkligen gör mat mat = försumbar om deriverbarhet

θ(t) = f'(g(t_0))δ(t) + g'(t_0)ε(g(t)) + δ(t)ε(g(t)) → 0



⇒ f ∘ g är deriverbar i t_0, och

(f(g(t)))' |_{t=t_0} = f'(g(t_0))g'(t_0)

Använt oss av att

g kontinuerlig i t_0, ty g deriverbar.

Bevis: Maximum

$$\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \xrightarrow{x \rightarrow x_0} f'(x_0)$$

$$x \rightarrow x_0^+ \quad x - x_0 < 0$$

$$f(x) - f(x_0) \leq 0 \Rightarrow \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \geq 0 \Rightarrow f'(x_0) \geq 0$$

$$x \rightarrow x_0^- \quad x - x_0 > 0$$

$$f(x) - f(x_0) \leq 0 \Rightarrow \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \leq 0 \Rightarrow f'(x_0) \leq 0$$

Stationär punkt: $f'(x_0) = 0$



Not exempel till generaliseringar

1) f diskontinuerlig
gör ej

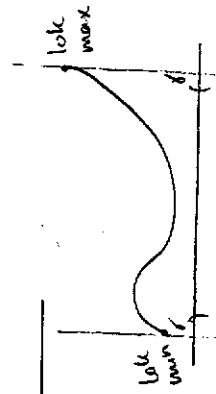
2) (a,b) tan(x) $(-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$
kontinuerlig, men saknar största och minsta värde

3) $[a, \infty) e^x$
har ej ett minsta värde

def f har lokalt maximum i x_0 om

$$\exists \delta > 0 \text{ så att } \forall x \in D_f \quad |x - x_0| < \delta \Rightarrow f(x) \leq f(x_0)$$

Strängt lokalt max. $f(x) < f(x_0)$
Strängt lokalt min. $f(x) > f(x_0)$



Sats f har lokalt extremum (= minimum el. maximum) i en inre punkt x_0 .

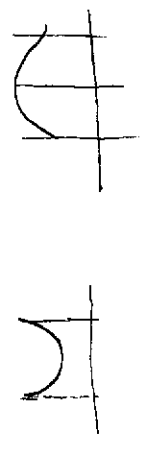
$$\Rightarrow f'(x_0) = 0$$

f deriverbar i x_0

≠ motsatsen ej sann
Ex: $f(x) = x^3$

LOKALA EXTREMA

extremum, extrema
lok min, lok max

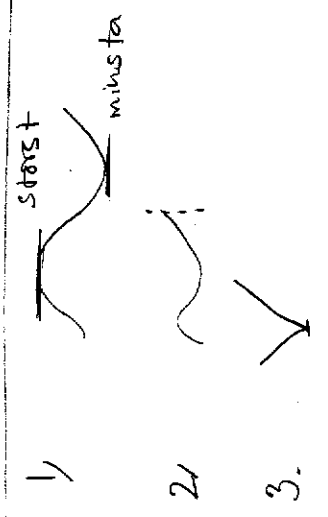


globalt minimum = minsta värde
globalt maximum = största värde

Största och minsta värde

- 1) $f'(x)=0$ bland lösningarna finns alla inre lokala extrema
- 2) f (intervallets ändpunkter) kan vara lokala/globala extrema
- 3) Punkter där f ej är deriverbar

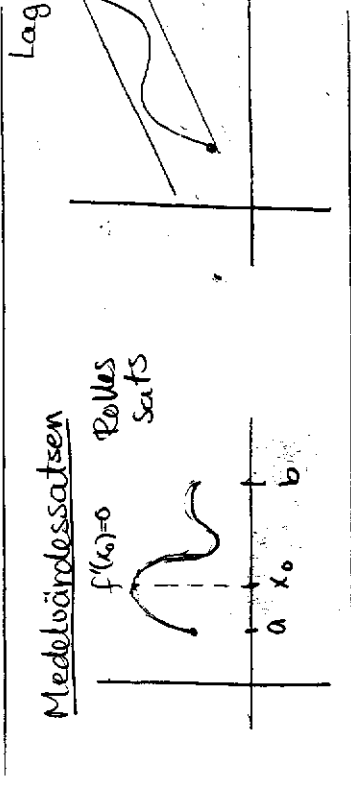
$f[a, b] \rightarrow \mathbb{R}$
 lösning till $f'=0, a, b$ där f'



Sats: $f[a, b] \rightarrow \mathbb{R}$

f har lokala extrempunkter i en inre punkt x_0
 f deriverbar i x_0

$\Rightarrow f'(x_0) = 0$



Medelvärdessats

$f[a, b] \rightarrow \mathbb{R}$
 f kontinuerlig på $[a, b]$
 f deriverbar i (a, b)

$\Rightarrow \exists \xi \in (a, b)$ så att $f'(\xi) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$
 tang. riktningskoeff. $\frac{f(b) - f(a)}{b - a}$
 koef. i $(\xi, f(\xi))$

Bevis:

- 1) $f(b) = f(a)$? $\exists \xi \in (a, b)$ $f'(\xi) = 0$ (Rolles sats)
- 2) $f \equiv \text{konst} = f(a) = f(b) \Rightarrow f' \equiv 0$ på (a, b)

Bevis - likt ad första.

RUNING Cauchy's medelvärdes sats

$f, g [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$

Kontinuerliga på $[a, b]$
 deriverbara på (a, b)
 $g' \neq 0$ på (a, b)

Om det ej finns en pkt där
 derivatan = 0, så är ej
 $f(b) = f(a)$, feuligt
 Rolles sats

$\Rightarrow \exists \xi \in (a, b)$ så att $\frac{f(b)-f(a)}{g(b)-g(a)} = \frac{f'(\xi)}{g'(\xi)}$

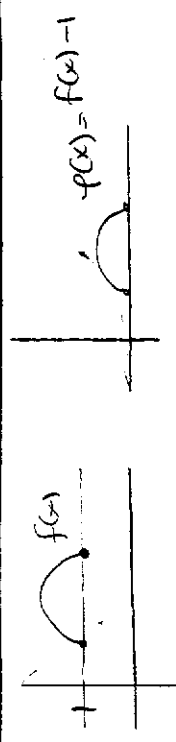


$f(x) = \arcsin(x)$

kont. på $[-1, 1]$

$f'(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$

deriverbar i $(-1, 1)$ (ej deriverbar i ändpunkterna)



Vi subtraherar sekanterna.
 Samma sak gjorde vi förut, med en litetande sekant.

Bevis av Cauchy's MN-sats (medvetet ofullständig)

$\frac{f(b)-f(a)}{g(b)-g(a)} = \frac{f(b)-f(a)}{b-a} \cdot \frac{b-a}{g(b)-g(a)} = \frac{f'(\xi_1)}{f'(\xi_2)}$

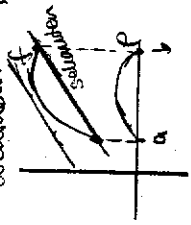
Bevisa för fallet
 Samma ξ
 limiten bemsat ovan.

(ii) $f \neq \text{const}$
 f konti på $[a, b] \Rightarrow f$ antar både största
 och minsta värde i $[a, b]$

$f(a) = f(b)$ kan inte vara både största
 och minsta värde \Rightarrow antingen största, eller
 minsta värde antas i en inre punkt ξ
 f har även lokala max och lok min i ξ (inre)

$\Rightarrow f'(\xi) = 0$

eventuellt $f(b) \neq f(a)$ (Lagranges sats)



! bakrens bevis
 kan f(a) utelämnas

Sekantens ekvation
 $y = f(a) + \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(x-a)$

$P(x) = f(x) - f(a) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(x-a)$

$P(a) = f(a) - f(a) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(a-a) = 0$

$P(b) = f(b) - f(a) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(b-a) = 0$

\Rightarrow enligt Rolles sats $\exists \xi \in (a, b) : P'(\xi) = 0$

$P'(x) = f'(x) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a} \Rightarrow f'(\xi) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$

Följsats

$f, g: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$
kontinuerlig på $[a, b]$
deriverbara i (a, b)
 $f' = g'$ i (a, b)

$\Rightarrow f(x) = g(x) + C$ för ngt $C \in \mathbb{R}, \forall x \in [a, b]$

Bevis: Tillämpa föregående sats på funktionen $f-g$

Sats Bevisa själva

f deriverbar i (a, b)
 f växande (avtagande) i (a, b)
 $\Rightarrow f' \geq 0$ ($f' \leq 0$) i (a, b)
Strängt växande $\rightarrow f' > 0$

Bevis själva (bevisad om lok. extrema i inre punkter)
Bevisa motsatsen

Sats $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$
deriverbar i (a, b)
kontinuerlig i $[a, b]$
 $f' > 0$ i (a, b)

$\Rightarrow f$ strängt växande i $[a, b]$ (motsatsen beholder)
(ej gäller, precis som)

Om lok. extr $\Rightarrow f'(x) = 0$
men $f'(x)$ kan vara noll
även om ej lok. extr.

Sats $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ (Integral kalkylens huvudsats)

deriverbar i (a, b)
kontinuerlig i $[a, b]$
 $f' \equiv 0$ på hela intervallet (a, b)

$\Rightarrow f \equiv \text{const}$ på $[a, b]$

Bevis Låt $c \in [a, b]$ (fix punkt)

Låt $x \in [a, b]$ (godt: varierande punkt)

$f(x) \stackrel{?}{=} f(c)$

Vill visa att omset
vilken pkt i för
för samma funktion
värde

$\frac{f(x) - f(c)}{x - c} = f'(\xi)$ enligt Lagranges MV-sats

ξ mellan x och c $\frac{x - c}{x - c}$

$f(\xi) - f(c) = 0$
för då är $x - c$

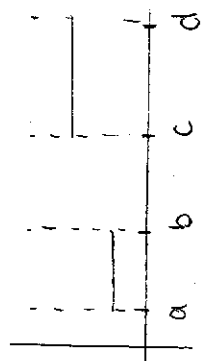
$\Rightarrow \xi \in (a, b) \Rightarrow f'(\xi) = 0$

$\Rightarrow f(x) = f(c)$

OBS! Viktigt att det är på ett intervall! Sammanhängande mängd

$f' \equiv 0$ på $(a, b) \cup (c, d)$
och

$f \neq \text{const}$ — u —



Bevis Tag $x_1, x_2 : a \in x_1 < x_2 \leq b$

? $f(x_1) < f(x_2)$

På den sällsynta multiplikat upp närmare

$$f(x_2) - f(x_1) = f'(c)(x_2 - x_1) > 0 \Rightarrow f(x_2) > f(x_1)$$

för ngt $c \in (x_1, x_2) \Rightarrow f$ strängt växande

ÖNING:
 Prova att bevisa de andra möjligheterna, utan att äta på beviset ovan.

Tillämpningar vid analys av funktioner

teckenschema för f' :

$f'(x_0) = 0$ x_0 stationär punkt

$x < x_0$	x_0	$x > x_0$
-	0	+
↗		↘
	lok min	

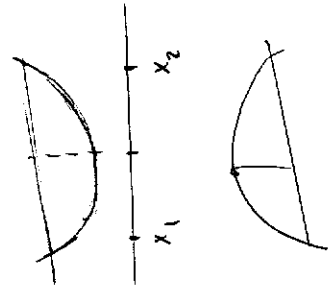
f'	+	0	-
f	↗	lok max	↘

f	+	0	+
f	-	0	-

terrasspunkter (ex: x^3)

$f'(x_0) = 0$
 $f''(x_0) > 0 \Rightarrow f$ lok min i x_0
 $f''(x_0) < 0 \Rightarrow f$ lok max i x_0
 $f''(x_0) = 0$???

Om först derivatan som är noll är jämn f lok och i x_0 .
 Om udda: f^3/f^5 = terrassplot



konvex $f(\frac{x_1+x_2}{2}) \leq \frac{f(x_1)+f(x_2)}{2}$

konkav $f(\frac{x_1+x_2}{2}) \geq \frac{f(x_1)+f(x_2)}{2}$

Om f konvex eller konkav $\Rightarrow f$ kontinuerlig

$x_1 + \theta(x_2 - x_1), 0 < \theta < 1$

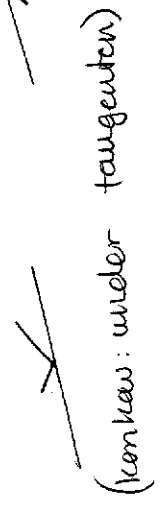
theta mellan x_1 och x_2

f konvex $\Leftrightarrow f(x_1 + \theta(x_2 - x_1)) \leq \theta f(x_2) + (1 - \theta)f(x_1)$

$\forall \theta \in (0,1)$

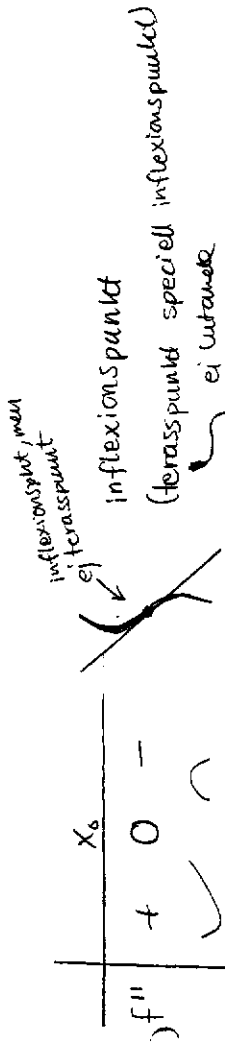
f deriverbar, f kontinuerlig

$\Leftrightarrow f$'s graf ligger över tangenten i en omgivning till varje punkt



Sats

- f' strängt avtagande $\Rightarrow f$ konkav
- f' strängt växande $\Rightarrow f$ konvex
- $f'' > 0 \Rightarrow f'$ strängt växande $\Rightarrow f$ konvex
- $f'' < 0 \Rightarrow f'$ strängt avtagande $\Rightarrow f$ konkav



ex: $f = x^4$ $f''(x) = 12x^2 > 0$

Till nästa gång: läs igenom: primitiva funktioner!

avsnitt: 2.5.2

4.5 kan vara svårt bevis 4.5

"Numerisk lösning av ekv"

NR 12 ANALYSFÖRELÄSNING

2001/10/03

(92)

• Fundera på: "Obestämbara gränsvärdet"

= där direkt gränsovergång skulle ge: $\frac{0}{0}$, osv.

Sammanställning - gör. 7st

• Avsnitt 2.5.2, 4.5

• Rekursiva följder (spec i genomläsning av avsnitt)

Primitiva funktioner Kolla i inledande uppg.

Stenell: GU-tester. Uppg. 5 = Svåraste på tentan.

naturliga derivat, Invers/omvänd operation Uppg 3 & 4: bör alla klara

"Omvänt"

x^2	\sqrt{x}
e^x	$\ln(x)$

$e^x \cdot y = e^{x+y}$ $\ln(x \cdot y) = \ln(x) + \ln(y)$ förer på egenskapen (ej samma x och y)

Principiell skillnad i svårigheter

+	-
•	/

Df och V_f ges av dess naturliga funktioner

def: f funktion

F primitiv till f om $\exists F' = f$

1. För vilka f finns en primitiv?

2. Om det finns en primitiv, hur hittar man den?

3. Givet att f har en primitiv, hur många

primitiva finns det?

Låt G vara en annan primitiv till f
 $G' = f$
 $\Rightarrow (F-G)' = 0$ (på I (intervall))
 $\Rightarrow F-G = \text{const} = C$ (på I)
 $\Rightarrow F = G + C$

• Alla primitiva till en funktion släjs åt en
 eu konstant

3. $\sin \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \rightarrow [-1, 1]$
 inversen: $\arcsin [-1, 1] \rightarrow \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right]$

$\arcsin(x) = y \Leftrightarrow \begin{cases} \sin(y) = x \\ y \in \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right] \end{cases}$ $\arcsin\left(\frac{1}{2}\right) = \frac{\pi}{6}$

Vi har bevisat att \exists invers och infört en
 beteckning för den. (Men vet ej vad svaret är, exakt)

f kontinuerlig på I
 $\Rightarrow \exists$ primitiv F

$F' = f$ på I : Alla primitiva: $F + C$

$F(x) + C = \int f(x) dx$
 ← eu mängd av funkt. släjs åt av C

(Beräkna integralen av = skriv den på termer av
 elementära funktioner)

Sats (Bevisas senare)
 (Ger tillräckligt villkor för att en primitiv
 ska existera)
 f kontinuerlig i I (intervall)
 $\Rightarrow f$ har primitiv funktion i I

⇐

ÖVNING: det finns diskontinuerliga funkt, som har en primitiv
 = det finns deriverbara funktioner, som derivata är diskontinuerliga

• Försök hitta en deriverbar funktion, vars
 derivata är diskontinuerlig i ngn punkt.

~~ty, f, f'~~ Det rör sig om en "klammerfunktion"
 Ty kontinuerliga funktioner består av
 elementära funktioner, vars derivata
 blir andra elementära funktioner.

A tillräckligt villkor för B : $A \Rightarrow B$

B nödvändigt villkor för A : $A \Rightarrow B$

För att A ska vara uppfyllt, måste B vara uppfyllt.

(Svar på fråga 1, föregående sida)

2. Hur många primitiva finns det, om det finns en?

$F' = f$

$\Rightarrow \forall C \in \mathbb{R} \quad (F+C)' = f$ dus: ∞ många lös. som släjs åt sig
 med C

* Alla elementära funktioners derivator, är elementära funktioner.

* Det finns elementära funktioner, vars primitiva ej är elementära funktioner.

Exempel: $\int e^{x^2} dx$

$\int \frac{dx}{\ln(x)}$ Ej elementära
(vanligt förekommande exempel)

$\int \frac{\sin x}{x} dx$

Beräkna } $\int f(x) dx \iff$ Uttryck i elementära funktioner
Bestäm }

TABELL - lära sig

$\int x^\alpha dx = \frac{x^{\alpha+1}}{\alpha+1} + C \quad \alpha \neq -1$

$\int \frac{dx}{x} = \ln|x| + C$

$\int e^x dx = e^x + C$

$a^x = e^{x \ln(a)}$

$\int \sin(x) dx = -\cos(x) + C$

$\int \cos(x) dx = \sin(x) + C$

$\int \frac{dx}{\cos^2(x)} = \tan(x) + C$

$\int \frac{dx}{\sin^2(x)} = -\cot(x) + C$

$\int \frac{dx}{\sqrt{1-x^2}} = \arcsin(x) + C \neq -\arccos(x) + C$

ej samma C
konstant

$\int \frac{dx}{1+x^2} = \arctan(x) + C = -\operatorname{arccot}(x) + C$

$\int \frac{dx}{\sqrt{x^2+a}} = \ln(x + \sqrt{x^2+a}) + C$

Bäst att komma ihåg - lär utautill

$+C$ } godtyckliga konstanter, } godtycklig,
 $-C$ } då C godtycklig. } positiv konstant
 $+2C$ } $|C|$ } (≥ 0)

EGENSKAPER hos primitiva funktioner

- $(f+g)' = f' + g'$ } linearitets-egenskaper
 - $(\alpha f)' = \alpha f'$ }
 - Sats: $\int (f(x) + g(x)) dx = \int f(x) dx + \int g(x) dx$
 - $\int (\alpha f(x)) dx = \alpha \int f(x) dx$
- (De godtyckliga konstanterna inkluderade i de obestämda integralerna)

LÄS IGENOM BOKENS EXEMPEL!

Ex: $\int \ln(x) dx$ se som: $\int 1 \cdot \ln(x) dx$

$$\int 1 \cdot \ln(x) dx = \int (x') \ln(x) dx \stackrel{\text{Sätt in värdet}}{=} x \cdot \ln(x) - \int x \cdot \frac{1}{x} dx = x \cdot \ln(x) - \sum_{0+1} + C$$

Anledning att sätta en eller flera faktorer i funktionen: funktioner vars derivator är lättare att jobba med, än funktionerna själva.

Ex: $\int 1 \cdot \arctan(x) dx = \int 1 \cdot \arcsin(x) dx$

$\int \frac{g(x)}{f(x)} \neq \frac{\int g(x)}{\int f(x)}$ OBS! Kvotformeln gäller ej för integraler.

KEDJEREGELN FÖR DERIVATOR

vilket utelämnas.

$$(f(g(x)))' = f'(g(x)) \cdot g'(x)$$

Sats: (Variabelsubstitution)

$$\int f(g(x)) \cdot g'(x) dx = \int f(u) \cdot g'(x) dx + C$$

Saknar en C här har en egen C

Integrera i likheten ovan

Låt F vara primitiv till f

$$\Rightarrow F(g(x)) = \int f(g(x))g'(x) + C$$

Samma som ovan, följ andra beteckningar

derivators egenskaper

$$\int (f(x) + g(x))' dx \stackrel{\text{def}}{=} \int f(x)' dx + \int g(x)' dx = \int f(x) dx + \int g(x) dx$$

$$\int (\alpha f(x))' dx \stackrel{\text{def}}{=} \alpha \int f(x)' dx = \alpha \int f(x) dx$$

derivators egenskaper

Produktregeln för derivator

$$(f(x)g(x))' = f'(x)g(x) + f(x)g'(x)$$

Sats: (Partiell integration) (andra beteckningar än bokens)

$$\int f'(x)g(x) dx = f(x)g(x) - \int f(x)g'(x) dx$$

OBS! Utelämnas liksom i boken

$$\int (f(x)g(x))' dx \stackrel{\text{def}}{=} f'(x)g(x) + f(x)g'(x)$$

derivators egenskaper

$$(f(x)g(x) - \int f(x)g'(x) dx)' \stackrel{\text{def}}{=} f'(x)g(x) + f(x)g'(x) - f(x)g'(x)$$

$$= (f(x)g(x))' - f(x)g'(x) = f'(x)g(x) + f(x)g'(x) - f(x)g'(x)$$

$$(v.l.)' = (h.l.)'$$

de godtyckliga termerna är inbalanserade.

$$\Rightarrow (v.l.) = (h.l.)$$

Bevis:

$(n!) = F'(g(x))g'(x) = f(g(x))g'(x) = (n!)'$

Ex: $\int \sqrt{1-x^2} dx = ?$

Two sätt att göra variabelsubstitution

1. Lära sig en lång lista med standardsubstitutioner - som man måste lära sig

2. Försöka komma på ngt själv (Lär dig alla standard subst.!!!)

$x^2 + y^2 = 1$
 $x = \sin(t)$

$dx = (\sin(t))' dt$

deriva av \sin , x eller nya dx för variabeln

Bestäm ett intervall, t.ex: $|t| \leq \frac{\pi}{2}$

$\int \sqrt{1-x^2} dx = \int \sqrt{\cos^2 t} (\sin t)' dt = \int \cos t \cos t dt =$

$= \int \cos^2 t dt = \int \frac{1 + \cos 2t}{2} dt = \frac{1}{2} dt + \frac{1}{2} \int \cos 2t dt$

integrera av \cos inte ännu

potenser av trig. funkt. Fylla med argumentet!

$= \frac{1}{2} t + \frac{1}{4} \sin(2t) + C$

[Vänd variabelsubstitutionen, få t som funktion av x]
 Infor restriktioner, för att få en injektiv funktion

$x = \sin t \iff t = \arcsin(x) \quad |t| \leq \frac{\pi}{2}$

$= \frac{1}{2} \arcsin(x) + \frac{1}{4} \sin(2 \arcsin(x)) + C =$

$= \frac{1}{2} \arcsin(x) + \frac{1}{2} x \sqrt{1-x^2} + C$

[Lär dig de trig. formelerna!
 Arcusfunktioner dyker ofta upp!
 Lär dig samband, restriktioner!]

F primitiv till f

$F'(x) = f(x), x \in I$

$F(x) = \int f(x) dx \quad F(\varphi(t)) = \int f(\varphi(t)) \varphi'(t) dt$

$F(\varphi(t))$ är en primitiv till $f(\varphi(t)) \varphi'(t)$

Beteckna $dx = \varphi'(t) dt$

$x = \varphi(t), dx = \varphi'(t) dt$

slut. Gå tillbaka till x.

Krävs att φ inverterbar $t = \varphi^{-1}(x)$

Rationella funktioner

$R(x) = \frac{P(x)}{Q(x)} \rightarrow$ Polynom

1) Utför (eventuell) polynomdivision,

så att $\deg Q > \deg P$

$\frac{P}{Q} = \frac{\text{kvot}}{\text{polynom}} + \frac{\text{rest}}{Q}$
 $\deg P \geq \deg Q$
 $\deg P < \deg Q$
 $\frac{P}{Q}$ rationell
 $\deg(\text{rest}) < \deg Q$

2) Faktorisera Q i reella faktorer så långt

Som möjligt

$(x-a)^k (x^2+ax+b)^l$

a reellt nollställe saknar reella nollställen

4. Integrera Partialbråken

Det stora PROBLEMET: att faktorisera Q
(= hitta Q's nollställen)

Ej dekadent, men väl stort tekniskt problem.

Sats: Låt Q(x) vara ett polynom med heltalskoefficienter; (mängden av heltal)

$$Q(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0, \quad a_k \in \mathbb{Z}$$

Om Q(x) har ett rationellt nollställe $x_0 = \frac{p}{q}$, där p och q är relativt prima (=inga gemensamma delare) (dus = man har förkortat så långt som möjligt)

dei gäller: att p delar a_0 och q delar a_n . $\frac{p}{a_0} \cdot \frac{q}{a_n}$

EX Fina nollställena till: $8x^3 - 3x^2 - 3x + 2$
högsta potens $a_n = a_3 = 2$

Möjligheter för p: $\frac{p}{a_0} = \pm 1; \pm 2$

för q: $\frac{q}{a_3} = 1; 2$

(Eventuellt tecken dei rationella del delas i delar täljaren) $\frac{p}{a_0} \cdot \frac{q}{a_n} = \frac{z}{1}$ $z > 0$

3. Partialbråks uppdelning

(Elementära) partialbråke $\frac{A}{(x-a)^m}, \frac{Mx+N}{x^2+ax+b}$

Sats: Givet en Rationell funktion $R(x) = \frac{P(x)}{Q(x)}$

där $\deg(P) < \deg(Q)$, så kan R(x) entydigt delas upp i summa av partialbråk av

typen $\frac{A}{(x-a)^m}, \frac{Mx+N}{x^2+ax+b}$

Faktorisering av Q(x):

$$Q(x) = (x-\alpha)^k \dots (x^2+cx+d)^g \dots$$

motvaror de reella nollställena motvaror de icke-reella nollställena

$(x-\alpha)^k$ ger upphov till partialbråken

$$\frac{A_1}{x-\alpha} + \frac{A_2}{(x-\alpha)^2} + \dots + \frac{A_k}{(x-\alpha)^k}$$

k st

(x^2+ax+b) ger upphov till partialbråken

$$\frac{M_1x+N_1}{x^2+ax+b} + \frac{M_2x+N_2}{(x^2+ax+b)^2} + \dots + \frac{M_lx+N_l}{(x^2+ax+b)^l}$$

(l st)

Möjligheter till Rationella nollställen:
 $\pm 1, \pm \frac{1}{2}, \pm 2, \pm \frac{p}{q}$ ← ej relativt prima.

(Om det finns rationella nollställen, finns de)
 (bland listan ovan.)

(Testa: Börja med det som är enklast. (= 1))

Testa: \oplus : $2 - 3 - 3 + 2 \neq 0$;

\ominus : $-2 - 3 + 3 + 2 = 0$.

nollställe: (Kan bryta ut (x+1) och dividera med det)

Testa (för säkerhets skull) $\frac{1}{2}$: $\frac{2}{4} - \frac{3}{4} - \frac{3}{4} + 2 = 0$!

⇒ Man kan bryta ut även $(x - \frac{1}{2})$

Bevis: Låt $x_0 = \frac{p}{q}$ vara ett rationellt nollställe till $Q(x)$,

där p & q är relativt prima (dvs: de har inga gemensamma delare).

⇒ $a_n \left(\frac{p}{q}\right)^n + a_{n-1} \left(\frac{p}{q}\right)^{n-1} + \dots + a_1 \frac{p}{q} + a_0 = 0$ applicera på både sidor

⇒ $(a_n p^n + a_{n-1} p^{n-1} q + a_{n-2} p^{n-2} q^2 + \dots + a_1 p q^{n-1} + a_0 q^n) = 0$

(Titta på likheten på två olika sätt)

⇒ $a_n p^n = q(-a_{n-1} p^{n-1} - a_{n-2} p^{n-2} q - \dots - a_1 p q - a_0 q)$ Målkval

q delar $h \cdot h$ ⇒ q delar heltal V_1

$q/a_n p$
 p, q är ju relativt prima.
 ⇒ q/a_n (q delar a_n)

Nu löses istället termen $a_0 q^n$; * ut:

$a_0 q^n = p(-a_n p^{n-1} - \dots - a_1 q^{n-1})$
 heltal

) P delar h_1 ⇒ P delar även v_1

$P/a_0 q^n$ p, q relativt prima (Ingen faktor av p finns)

⇒ P/a_0 (P delar a_0)

OBS! Finns inga garantier för att ett polynom har rationella nollställen. Men om det finns, kan de hittas säkert. Metod att leta nollställen

Ex: $x^2 - 2$ Om det finns rationella nollställen,

$p = \pm 1, \pm 2$ ← inget av dessa tal är ett nollställe.
 $q = 1$

Av alla primtalbråk är den störaste typen:

$\frac{Mx+N}{x^2+ax+b}$ $1 > 1$ Tekniskt svårt.

Målkval
 Särskilt bra
 som potens
 n, heltal

2. Uttryck som innehåller ax^2+bx+c (Att, sätt till bokstaven)

Vill bli av med koefficienterna. Kan byta ut \sqrt{a} (gås i boken, men ej här)

(1) Ett dubbelt reellt nollställe

$$\sqrt{a(x-\alpha)^2} = \sqrt{a} |x-\alpha| = \begin{cases} \sqrt{a}(x-\alpha) & x \geq \alpha \\ \sqrt{a}(\alpha-x) & x < \alpha \end{cases}$$

(ii) Två reella nollställen:

$$\sqrt{a(x-\alpha)(x-\beta)} = \sqrt{(x-\alpha)^2 \frac{(x-\beta)}{(x-\alpha)}} = |x-\alpha| \sqrt{\frac{x-\beta}{x-\alpha}} = x$$

(iii) Inga reella nollställen: (en 2:a grads funktion)

eller $a > 0$ eller $a < 0$ om möjligt, ty $\sqrt{\dots} \geq 0$
 uttryck under rottecken kan ej vara negativt.

Alltså gäller, anta $a=1$

$$\sqrt{ax^2+bx+c} = \sqrt{a} \sqrt{x^2+\frac{b}{a}x+\frac{c}{a}} = \sqrt{x^2+bx+c}$$

$$= \sqrt{\left(x+\frac{b}{2}\right)^2 + \left(c-\frac{b^2}{4}\right)} > 0 \text{ dy, inga reella nollställen!}$$

Variabel substitution:

$$x + \frac{b}{2} = t$$

$\Rightarrow \sqrt{t^2+d^2} \rightarrow$ i boken Se detta förslag

Integrater, som m.h.a variabelbyte ge integrater av rationella funktioner

(Det finns väldigt många standard-variabelsubstitutioner)

$$\int R\left(x, \sqrt{\frac{ax+b}{cx+d}}\right) dx$$

(For att kunna använda)

Substitution: $\frac{ax+b}{cx+d} = t^2 \Rightarrow t > 0 \quad t = \sqrt{\frac{ax+b}{cx+d}}$

$$ax+b = t^2(cx+d)$$

$$(a-ct^2)x = dt^2-b = \varphi(t)$$

$-ct^2+a$ rationell funktion av t ,
 (en kvot mellan två polynom
 i kvoten mellan
 derivatan av två polynom blir även
 en kvot mellan två polynom)

$$dx = \varphi'(t) dt$$

$$\text{Ex: } \int \frac{1+x}{1-x} dx = \int t \frac{4t}{(t^2+1)^2} dt$$

Beräkning av x och dx :
 $t^2 = \frac{1+x}{1-x} \Leftrightarrow t^2-1 = 1-x \Leftrightarrow x = \frac{t^2-1}{t^2+1}$

$$dx = \frac{2t(t^2+1) - 2t(t^2-1)}{(t^2+1)^2} dt$$

Speciell subst. för funktioner av denna typ:

$$\sqrt{x+\alpha} = \sqrt{\frac{x+\alpha}{0 \cdot x+1}}$$

Specialfall av exemplet ovan.

ANALYSFÖRELÄSNING

På tentor; skriv alltid vad du använder.

t.ex: Pythagoras Sats
(Primitiv funktion)

Obestämd Integral: olika uttryck kan vara samma

$$F(x) + C = \int f(x) dx$$

↑ en primitiv
↑ primitiva till f(x)
↑ mängden av alla primitiva till f(x)

utläses: "Integral f av x dx." "En funktion (av x)"

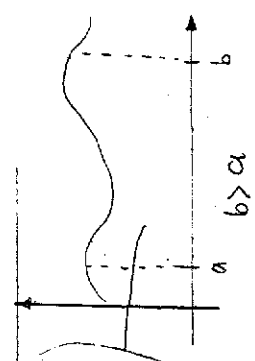
$$\int_a^b f(x) dx = \int_a^b f(t) dt = \int_a^b f(\delta) d\delta$$

Bestämd Integral

Riemannintegralen En skalär. Endast ett är rätt.

"Integral från a till b f av x dx."

= stüliserad S, som står för summa.



Finns det en area till området? Om ja, hur berättar man den?

m: {områden} → ℝ

m(A) ≥ 0 m står för mått

- dim 1 längd
- dim 2 area
- dim 3 volym

$$\sqrt{t^2 + a^2} \rightarrow = \alpha \sqrt{1 + \left(\frac{t}{a}\right)^2} = \alpha \sqrt{1 + \frac{\sin^2 u}{\cos^2 u}}$$

Bra subst; $\frac{t}{a} = \tan u$

tecknet väl beror på intervall

$$= \alpha \sqrt{\frac{1}{\cos^2 u}} = \frac{\alpha}{|\cos u|}$$

$$dt = \alpha \frac{1}{\cos^2 u} du$$

$$3. \int \mathbb{R} (\sin x, \cos x) dx$$

Forst: hitta på integraler. Kan jag hitta något som gör just den här lösningen?

Universal substitutionen:

- $x = 2 \arctan(t)$
- $t = \tan\left(\frac{x}{2}\right)$

Pror nytta av (all kunna uttrycka) dx: termer av arctan.

$$dx = \frac{2}{1+t^2} dt$$

(rationell)

$$\sin(2 \arctan(t)) = \frac{2t}{1+t^2}$$

$$\cos(2 \arctan(t)) = 2 \cos^2(\arctan(t)) - 1 = \frac{1-t^2}{1+t^2}$$

$$\tan^2(\arctan(t)) = t^2 = \frac{1 - \cos^2(\arctan(t))}{\cos^2(\arctan(t))}$$

$$\cos^2(\arctan(t)) = \frac{1}{1+t^2}$$

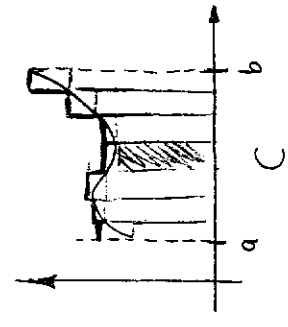
Cos jämn funktion: naturligt att det står

kommer ihåg: $\frac{1-t^2}{1+t^2}$

← hjälp.

Eller: härled

sin (och tan) är udda ∴ $\frac{2t}{1+t^2}$



In delning av intervallet $[a, b]$.
 $a = x_0 < x_1 < x_2 < x_3 < \dots < x_n = b$

En rektangel, som bygger på delintervallet $[x_{k-1}, x_k]$

baslängd: $(x_k - x_{k-1})$ } area: $h_k(x_k - x_{k-1})$
 höjd: h_k

Blå ("in-skriven" i figuren) rektangel.

$\Rightarrow h_k \leq \min_{[x_k, x_{k+1}]} f$ ← om det finns (mindre än det minsta $f(x)$ -värdet på intervallet)

Röd ("omskrivna") rektangel

$\Rightarrow h_k \geq \max_{[x_k, x_{k+1}]} f$ ← om det finns

Antag nu att f har max och min på varje delintervall (t.ex om f kontinuerlig)

$$\sum_{k=1}^n (\min_{[x_{k-1}, x_k]} f) \cdot (x_k - x_{k-1}) \leq m(A) \leq \sum_{k=1}^n (\max_{[x_{k-1}, x_k]} f) \cdot (x_k - x_{k-1})$$

(om det finns)

Beror på uppbruddet av: $\max f - \min f$.
 Kontinuitet är det viktiga kravet.

mängderna står i unionen
 $A \cap B = \emptyset$ (deras snitt är tomma mängden)
 $\Rightarrow m(A \cup B) = m(A) + m(B)$

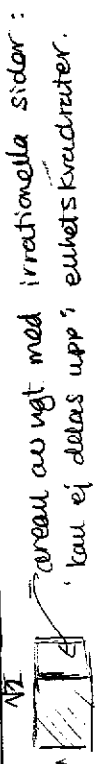
Additivitet

Kongruens
 De två områdena (sträckorna)
 förs av varandra m.h.a
 kongruensavbildningar

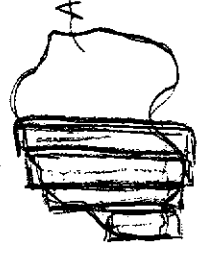
1. Translation (parallellförflyttning)
2. Rotation (vridning)
3. Symmetri (spegling)

A kongruent med B
 $\Rightarrow m(A) = m(B)$
 (Ans: arean är ej beroende av var den ligger.)

3) Kvadraten med sidan 1, har area 1.

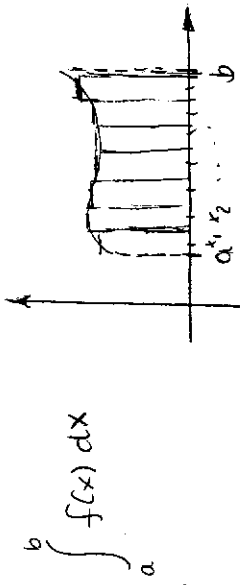


den blåa arean $\leq m(A) \leq$ den röda arean
 (om den finns)



def: A kvadrerbar (= har area)

om $\forall \epsilon > 0 \exists$ ett yttre "fött" område, som är union av rektanglar B och ett inre "blätt" område, som är union av rektanglar C så att $m(B) - m(C) < \epsilon$.



$$a = x_0 < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$$

$$\xi_k \in [x_{k-1}, x_k]$$

godtt. v\u00e4rd

$$\sum_{k=1}^n f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \xrightarrow{\max(x_k - x_{k-1}) \rightarrow 0} \int_a^b f(x) dx$$

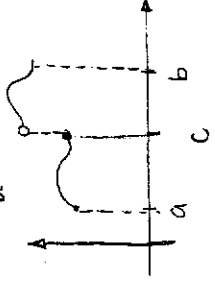
(det största av intervallen)

Riemannsumma förf. (a definieras på ett av dessa sätt)

oberoende av valet av ξ_k

Om f är kontinuerlig på $[a, b]$, så är f Riemann integrerbar på $[a, b]$, dvs:

$$\exists \int_a^b f(x) dx$$



"Lite" diskontinuerlig = en, eller ändligt många diskontinuitetspunkter = Vi delar in intervallet,

$$\int_a^b = \int_a^c + \int_c^b$$

Den mängd som är diskontinuerlig, har area noll = är ett streck.

Påverkar ej resultatet.

(Om ∞ många diskontinuitetspunkter =) (de får ej vara "för många")

• Monotona funktioner är alltid Riemannintegrerbara (monoton: garanterar en viss dens kontinuitet)

hur beräknar man $\int_a^b f(x) dx$?

Sats: (Newton-Leibniz)

f kont. på $[a, b]$

$$\Rightarrow \int_a^x f(t) dt \text{ är en primitiv funktion till } f \text{ (på } [a, b])$$

$$\text{Kalla } F(x) = \int_a^x f(t) dt$$

$$\Rightarrow \int_a^b f(t) dt = F(b)$$

Låt $\phi(x)$ en godtycklig primitiv till $f(x)$.

$$\Rightarrow \phi(x) = F(x) + C$$

för något C

$$\phi(x) = \int_a^x f(t) dt + C$$

För vilket x -värde kan vi räkna ut C ; detta fall?

$x = a$

$$x = a : \phi(a) = 0 + C$$

$$\Rightarrow \phi(x) = F(x) + \phi(a)$$

$$\int_a^b f(t) dt = F(b) = \phi(b) - \phi(a)$$

hitta en primitiv funktion till integranden, stoppa in start- och slutvärdet.

III

112

kontinuerliga funktioner har alltid en primitiv funktion.

Def: $A \subset \mathbb{R}$, A begränsad uppåt

$\sup A$ är den minsta övre begränsningen

Ex: $A = (0,1)$ är en övre begränsning

$\forall x \in A$

5

$3/2$

1 är den minsta övre begränsningen $= \sup(0,1)$

(om den finns)

Supremumaxiomet: (Analys möjlig för reella tal, men ^{ei rationella})

Varje uppåt begränsad mängd av reella tal har en minsta övre begränsning, d.v.s. supremum.

Partiell integration:

$$\int_a^b f(x)g(x) dx = [f(x)g(x)]_a^b - \int_a^b f(x)g'(x) dx$$

$$\left. \begin{aligned} & [\phi(x)]_a^b \\ & \phi(x) \Big|_a^b \end{aligned} \right\} = \phi(b) - \phi(a)$$

Variabelbyte:

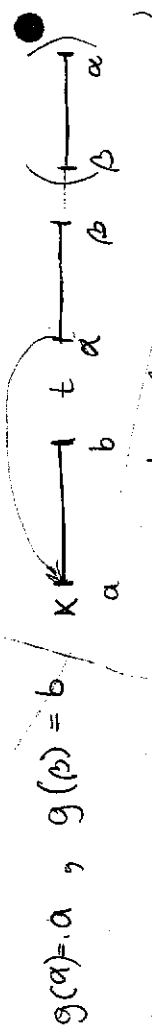
Om $F' = f$, så

$$F(g(t)) = \int_a^b f(g(t))g'(t) dt$$

hitta lämpliga gränser

$$\int_a^b f(x) dx = \int_\alpha^\beta f(g(t))g'(t) dt$$

$x \in [a, b]$ $t \in [\alpha, \beta]$



Här behövs vi ej gå tillbaka till x -termen, Det tal vi får fram i bör vara samma som förs av!

Sup supremum $(0,1)$ $\max\{x \in (0,1)\}$ finns inte!

Inf infimum $\sup(x) = 1$ ("gräns värdesmaximum") $x \in (0,1)$

$\min(x) \in (0,1)$ finns inte!
 $\inf(x) = 0$ ("gränsvärdes minimum") $x \in (0,1)$

Supremumaxiomat

$A \subset \mathbb{R}$, A uppåt begränsad

$\exists M : \forall x \in A \text{ g\u00f6ller } x \leq M$

Supremumaxiomat ~~passerar aldrig M!~~

Varje uppåt begränsad mängd av

reella tal har en minsta \u00f6vre begr\u00e4nsning, och denna begr\u00e4nsning kallas f\u00f6r m\u00e4ngdens Supremum.

$\sup(0,1) = 1 \notin (0,1)$ "gr\u00e4nsv\u00e4rdesmaximum"

$\sup[0,1] = 1 \in [0,1]$ 1 \u00e4r maximum, 1 till\u00f6r $[0,1]$

Supremumaxiomat g\u00e4ller ej i \mathbb{Q} (rationella tal)

$A = \{x \in \mathbb{Q} : x \geq 0 \ \& \ x^2 < 2\}$

upp\u00e5t begr\u00e4nsad (t.ex av 2), men saknar Supremum i \mathbb{Q} . (Analys ej bra f\u00f6r irrationella tal.)

$A \subset \mathbb{R} : \sup A = \frac{1}{\sqrt{2}}$ (Dedekindsnitt) Def f\u00f6r $\sqrt{2}$

A ned\u00e5t begr\u00e4nsad m\u00e4ngd $\subset \mathbb{R}$

Den st\u00f6rsta undre begr\u00e4nsningen kallas infimum f\u00f6r A ($\inf(A)$)

$A \quad B = \{-x \mid x \in A\}$ $\inf(A) = -\sup(B)$
 ned\u00e5t begr. upp\u00e5t begr.

1) Intervallinkopplingsatsen

2) t\u00e4t upp\u00e5t begr\u00e4nsad och v\u00e4xande = konvergent

$a_n \leq M$
 $a_n \leq a_{n+1}$
 $\forall n$
 $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$

3. Satsen om mellanliggande v\u00e4rden

4. Kont. funktion p\u00e5 slutet och begr\u00e4nsat intervall

antur st\u00f6rsta och minsta v\u00e4rde.

I 1, 2, 3 = handlar det om existensen av en punkt

Intervallinkopplingsatsen. i generell analys: Cantors sats

Givet en f\u00f6lj av inkopplade och begr\u00e4nsade intervall,

dvs: $[a_1, b_1] \supseteq [a_2, b_2] \supseteq [a_3, b_3] \supseteq \dots \supseteq [a_n, b_n] \supseteq \dots$

Varje intervall ing\u00e5r i det f\u00f6reg\u00e5ende. De \u00e4r slutna, begrs.

D\u00e5 $\exists \xi$ s.a $\xi \in [a_n, b_n] \forall n \in \mathbb{N}$ ($\bigcap_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n] \neq \emptyset$)

(finns en punkt, vars snitt ej \u00e4r tomt)

Om dessutom $b_n - a_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$ s\u00e5 $\exists!$ $\xi \in [a_n, b_n] \forall n \in \mathbb{N}$

$(\bigcap_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n]) = \{\xi\}$

Det finns ngt gemensamt f\u00f6r dessa intervall. Om deras avst\u00e5nd konverger mot noll, finns en gemensam punkt.

$a_1 \quad a_2 \quad a_3 \quad b_3 \quad b_2 \quad b_1$
 $\left[\left[\dots \right] \right]$

Bevis:
 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n, \dots\}$
 $B = \{b_1, b_2, \dots, b_n, \dots\}$

Av inklapslingen: $a_1 \leq a_2 \leq a_3 \leq \dots \leq a_n \leq \dots$; växande
 $b_1 \geq b_2 \geq b_3 \geq \dots \geq b_n \geq \dots$; avtagande

? Är det sant att A uppåt begränsad?
element i A by b avtagande

) Tag $a_n \in A$ $a_n \leq b_n \leq b_1$

\Rightarrow Enligt supremumaxiomet finns

$\exists \sup(A) = a$ by a avtagande

Analogt; ta $b_n \in B$ $b_n \geq a_n \geq a_1$

$\Rightarrow B$ nedåt begränsad

$\Rightarrow \exists \inf(B) = b$

) Vi ska visa att $[a, b] \subseteq [a_n, b_n] \quad \forall n \in \mathbb{N}$

Vi måste alltså visa:

$a_n \leq a \leq b \leq b_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$

(Hela mängden A ligger till vänster om B, dvs. alla a_i oavsett index ligger till vänster om alla b_i .)

Vi ska först visa att:

$a_n \leq b_m \quad \forall n, m \in \mathbb{N}$

$\forall m \leq n$
 $a_n \leq b_n \leq b_m$ OK!

2. $m \geq n$

$a_n \leq a_m \leq b_m$ OK!

(Från ändpunkter på olika intervall, får vi punkter på samma intervall att jämföra)

Vi har visat att b_n är en övre begränsning

för A, oavsett vilket index n. ($\forall n \in \mathbb{N}$)

$a = \sup(A)$ är den minsta övre begränsningen. (per def.)

$\Rightarrow a \leq b_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$

minsta övre begränsning

$\Rightarrow a$ nedre begränsning för B;

$b = \inf(B)$
 största nedre begränsning

$\Rightarrow a \leq b$

a övre begränsning för A

b nedre begränsning för B

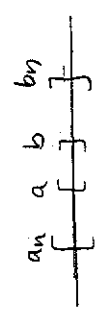
$a_n \leq a \leq b \leq b_n \quad \forall n \in \mathbb{N}$
 $\Rightarrow [a, b] \subseteq [a_n, b_n] \quad \forall n \in \mathbb{N}$

Låt nu även $b_n - a_n \rightarrow 0$ $n \rightarrow \infty$

$0 \leq (b-a) \leq (b_n - a_n) \quad \forall n$

tal oberoende av n $n \rightarrow \infty$

$\Rightarrow b = a = \{ [a, b] = \{ a = b = \} \}$



⇒ Eftersom följden är växande

$$a - \epsilon < a_m \leq a_n \leq a \quad \forall n \geq m$$

$$\Rightarrow \forall \epsilon \text{ kan ta } N_\epsilon = m$$

$$\forall n > N_\epsilon \quad a - \epsilon < a_n \leq a < a + \epsilon$$

$$|a_n - a| < \epsilon$$

$$\Rightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$$

Vi har alltså alltså allvärd supремums två egenskaper:

- o Att det är en övre begränsning
- o Att det är den minsta övre begränsningen.

C.1 Satsen om mellanliggande värden

f kontinuerlig på $[a, b]$

$$f(a) = A, \quad f(b) = B, \quad A \neq B$$

vet ej vilket först

C ligger mellan A och B

$$\Rightarrow \exists \xi \in (a, b) \text{ så att } f(\xi) = C$$

Användning: $f(a) = \text{neg}$, $f(b) = \text{pos} \Rightarrow$ Det att nånstans skall x-axeln i intervallet = för att lokalisera noll stället.

använd definitionen av infimum och supremum

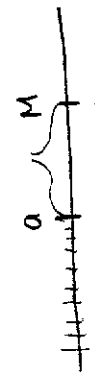
Sats: Vaxande och uppåt begränsad följd är konvergent.

Bevis: $a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$ Givet
 $a_n \leq a_{n+1} \quad \forall n \in \mathbb{N}$
 $\exists M : a_n \leq M \quad \forall n \in \mathbb{N}$

A = $\{a_1, a_2, \dots, a_n, \dots\}$ uppåt begränsad

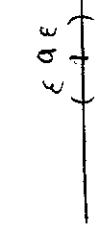
$$\Rightarrow \text{ett supremum-axiomat } \exists \sup(A) = a$$

Vi ska visa att $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$



$$? \forall \epsilon > 0 \exists N_\epsilon \quad \forall n > N \quad |a_n - a| < \epsilon$$

$$a - \epsilon < a_n < a + \epsilon$$



$$a = \sup(A)$$

$$\Rightarrow a_n \leq a < a + \epsilon \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Tag $\epsilon > 0$

$$? \exists N_\epsilon : \forall n > N_\epsilon \quad a - \epsilon < a_n \leq a$$

a är den minsta övre begränsningen

$$a - \epsilon < a$$

⇒ $a - \epsilon$ är inte en övre begränsning.

→ $\exists a' \in A$ och $a - \epsilon < a' \leq a$

alla övriga tal i följden ligger till höger om $a - \epsilon$.

Antingen blir vi klara efter ändligt många steg, eller så får vi en följd av inäskapade intervall.

$$[a, b] \supset [a_1, b_1] \supset \dots \supset [a_n, b_n]$$

$$b_n - a_n = \frac{1}{2^n} (b - a) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

\Rightarrow Enligt intervallinkapslingssatsen $\exists \xi : \xi \in [a_n, b_n] \forall n \in \mathbb{N}$

$$\xi = \sup \{a_n\} = \inf \{b_n\} \quad n \in \mathbb{N}$$

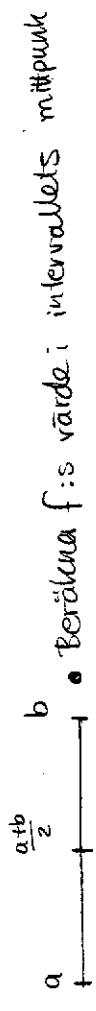
$$a_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \xi \quad b_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \xi$$

(Det viktigaste av allt):
 f kontinuerlig $\begin{matrix} f(a_n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} f(\xi) \leq 0 \\ f(b_n) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} f(\xi) \geq 0 \end{matrix}$
 $\Rightarrow f(\xi) = 0$

Bevis:
 Antag att $f(a) f(b) < 0$ (= ena pos., andra neg)

$C = 0$
 Utan inskränkning säger vi all: $A = f(a) < 0$
 $B = f(b) > 0$

Intervall-halveringsmetoden:



klart, tag $\xi = \frac{a+b}{2}$
 Sätt $a_1 = \frac{a+b}{2}$ $b_1 = b$
 Sätt $b_1 = \frac{a+b}{2}$ $a_1 = a$

Det första intervallet innehåller vårt nya intervall

$$f(a_1) < 0, f(b_1) > 0 \quad [a, b] \supset [a_1, b_1]$$

• Beräkna $f(\frac{a_1+b_1}{2})$
 klart!
 Sätt $a_2 = \frac{a_1+b_1}{2}$ $b_2 = b_1$
 Sätt $b_2 = \frac{a_1+b_1}{2}$ $a_2 = a_1$

$$f(a_2) < 0, f(b_2) > 0$$

$$[a, b] \supset [a_1, b_1] \supset [a_2, b_2]$$

...
 Hur långt pågår detta?

Fall 2 (ξ berövar ej vara valt)

Utav inskränkning $A < B$

$A < C < B$

Betrakta $g(x) = f(x) + C$

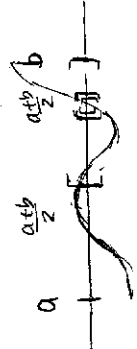
$g(a) = f(a) - C = A - C < 0$

$g(b) = f(b) - C = B - C > 0$

\Rightarrow Enligt del 1 $\exists \xi \in (a,b) : g(\xi) = 0$

$g(\xi) = f(\xi) - C = 0$
 $\Rightarrow f(\xi) = C$

(Vi translaterar alltså grafen nedåt el. uppåt)

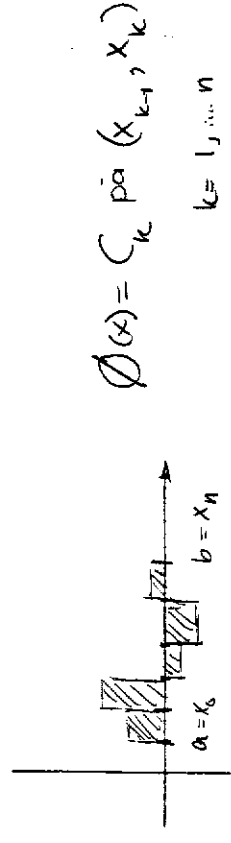


Detta liknar ej boléus, ty den har utgått från en del axiomer.

Riemannintegralen

Definition för trappfunktioner.

trappfunktion = styckvis konstant

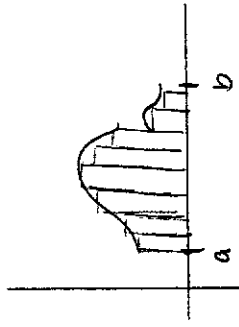


def

$\int_a^b \phi(x) dx = \sum_{k=1}^n C_k (x_k - x_{k-1})$
"orienterad area"

$f: [a,b] \rightarrow \mathbb{R}$ Viktigt villkor: f begränsad !!

f begränsad på $[a,b]$



begränsad $\Rightarrow \exists$ trappfunktioner

ϕ, ψ på $[a,b]$ så att:

$\phi(x) \leq f(x) \leq \psi(x) \quad \forall x \in [a,b]$

("indelningen inbaktad")

$$\int_a^b \phi(x) dx = \inf_{\mathcal{P}} \int_a^b \psi(x) dx = \int_a^b \phi(x) dx$$

$$\int_a^b \psi(x) dx = \sup_{\mathcal{P}} \int_a^b \phi(x) dx$$

Största nedre begränsning
 Största nedre begränsning
 ngt större än
 \Rightarrow ej nedre begränsning för

$$\int_a^b \psi(x) dx \geq I + \epsilon$$

$$\int_a^b \psi(x) dx < I - \epsilon$$

trappfunktion $\geq f$ på $[a, b]$
 $\int_a^b \psi(x) dx < I + \epsilon$

Analogt: (samma i stället)

$\int_a^b \phi(x) dx > I - \epsilon$
 så att trappfunktion

belopp bevisas ej, då $\psi \geq 0$

$\Rightarrow \int_a^b \psi(x) dx - \int_a^b \phi(x) dx < \epsilon$

$$\int_a^b \psi(x) dx - \int_a^b \phi(x) dx < \epsilon$$

(Definition för Riemannintegrerbarhet i båda)

Funktion definierbar om det finns en övre och undre trappfunktion, skillnaden mellan övre och undre integraler mindre än ϵ .

Öppenbar ligen

$$\int_a^b \phi(x) dx \leq \int_a^b \psi(x) dx$$

\forall undre ϕ , övre ψ

$\Rightarrow \int_a^b \psi(x) dx$ är en övre-begränsning för

$$\int_a^b \phi(x) dx \leq f$$

$\Rightarrow \int_a^b \phi(x) dx = I$ nedre integralen av f på $[a, b]$

Analogt:

$$\int_a^b \psi(x) dx \leq \int_a^b \psi(x) dx, \psi \geq f$$

$\Rightarrow \int_a^b \psi(x) dx = I$ övre integralen av f på $[a, b]$

Definition av integrerbarhet:

f kallas Riemannintegrerbar om

$$I = \bar{I} \stackrel{\text{def}}{=} \int_a^b f(x) dx$$

Def av Riemannintegrerbarhet

Vill veta: vilka egenskaper har integraler?
vilka funktioner är integrerbara?
hur beräknar man dem.

Egenskaper (Bevisas ej)

Bevisas genom approximationer till trappfunktioner + gränsvorgång: inf och sup.

Linearitetsegenskaper:

1. $\int_a^b (f(x) + g(x)) dx = \int_a^b f(x) dx + \int_a^b g(x) dx$

2. $\int_a^b (\alpha f(x)) dx = \alpha \int_a^b f(x) dx$

3. $f \geq 0$ på $[a, b] \Rightarrow \int_a^b f(x) dx \geq 0$

f som = 0 är en nödare trappfunktion vilket ger 3.

4. $f \geq g$ på $[a, b] \Rightarrow \int_a^b f(x) dx \geq \int_a^b g(x) dx$

5. Om f integrerbar $\Rightarrow |f|$ integrerbar, och triangelolikheten gäller:

$|\int_a^b f(x) dx| \leq \int_a^b |f(x)| dx$

\int summa Σ $|\Sigma| \leq \Sigma |f|$

(Gäller förutsatt att alla integraler finns.)
ej helt strikt, dock

Def. fungerar ej i alla fall:
 $\int_a^a f(x) dx = 0$ Så denna egenskap gäller per definition.

Även om det större talet står som undre gräns, kan vi beräkna integralen minns en ny def. Konsistent med resten av definitionerna.

$a < b$
 $\int_a^a f(x) dx = - \int_b^a f(x) dx$

6. $a < c < b$

$\Rightarrow \int_a^b f(x) dx = \int_a^c f(x) dx + \int_c^b f(x) dx$

(Konstruera trappfunktioner. Ha c med som indelningspunkt) \Rightarrow automatisk indelning i två summor.

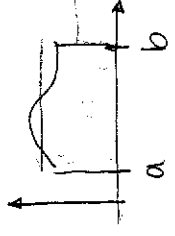
(Kontinuerliga funktioner är integrerbara)

Sats: Integralkalkylens medelvärdesats

inbakt geometrisk generaliserar

1. f kontinuerlig på $[a, b]$

$\Rightarrow \exists \xi \in [a, b]$ så att $\int_a^b f(x) dx = f(\xi)(b-a)$
area under graf = rektangelns area



$(\xi = 2 \text{ för } g=1)$

2. (Generaliserade i.m.v.s)

f, g kontinuerliga på $[a, b]$
 $g \geq 0$ på $[a, b]$

(Ni har två värden som antas c ligger mellan dessa två. f är kontinuerlig)

C mellan två f -värden; f kontinuerlig;

\Rightarrow enligt satsen om mellanliggande värden

$$\exists \xi \in [a, b] : f(\xi) = c$$

$$\Rightarrow \int_a^b f(x)g(x) dx = f(\xi) \int_a^b g(x) dx$$

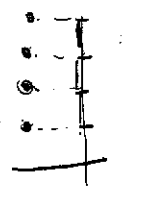
(Bevis för fallet $\int_a^b g(x) dx \neq 0$)

g kont ; $g \geq 0$

$$\int_a^b g(x) dx = 0 \Rightarrow g(x) \equiv 0$$

(Om en kontinuerlig funktion ≥ 0 , och integralen = 0, måste funktionen vara identiskt noll)

g diskontinuerlig
 $\int g = 0$
 $g \geq 0$
 $g \neq 0$

(Om g diskont. Ex. 

ÖNING Bevisa:

g kont; $g(x_0) \neq 0 \Rightarrow g \neq 0$ i en omgivning till x_0

$$\Rightarrow \exists \xi \in [a, b] \text{ så att } \int_a^b f(x)g(x) dx = f(\xi) \int_a^b g(x) dx$$

Två frågorna på? $\xi \in (a, b)$

när vi läser igenom beviset? $g_i \leq 0$

Bevis (av den generaliserade)

f kont på $[a, b]$ ($g \geq 0$)

$$\Rightarrow \exists m = \min_{[a, b]} f, M = \max_{[a, b]} f$$

(dessa antas som värden) (det minsta och största värdet f antas)

$$m \leq f(x) \leq M \quad \forall x \in [a, b]$$

[Multiplisera hela olikhetskedjan med $g(x)$]

$$mg(x) \leq f(x)g(x) \leq Mg(x) \quad \forall x \in [a, b]$$

$m g(x) \geq 0$

$$\Rightarrow m \int_a^b g(x) dx \leq \int_a^b f(x)g(x) dx \leq M \int_a^b g(x) dx$$

[dividera min $\int_a^b g(x) dx$]

$$\Rightarrow m \leq \frac{\int_a^b f(x)g(x) dx}{\int_a^b g(x) dx} \leq M$$

$\min_{[a, b]} f$ antas som värde $\leq c$ antas som värde

Såller detta om $g \leq 0$?

⇒ Enligt "polis lemmat" $\sum_h \rightarrow x$
 $h \rightarrow 0$

$$\frac{F(x+h) - F(x)}{h} = f(\xi_h) \xrightarrow{h \rightarrow 0} f(x)$$

förutsättning:
f kontinuerlig
 def. av kontinuitet

⇒ $F'(x) = f(x)$

(Varför är kontinuerliga funktioner integrerbara?)

Kontinuerliga funktioners integrerbarhet

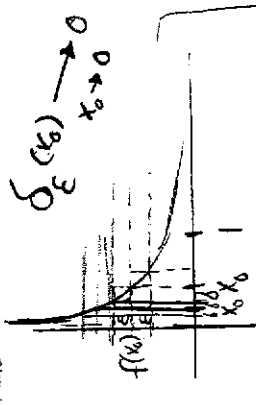
(På små intervall: exakt och under-funktionerna (trappfunktion) nära f. Intuitivt. Ei stringend)

def: f kontinuerlig i $x_0 \in D_f$ om:

$\forall \epsilon > 0 \exists \delta_\epsilon > 0 : \forall x \in D_f \quad |x - x_0| < \delta_\epsilon$

$|f(x) - f(x_0)| < \epsilon$

Frågar ei. för oss.



Ex: $f(x) = \frac{1}{x}$, $(0,1)$

Tag $x_0 \in (0,1)$. Försök hitta δ

ϵ anger hur nära $f(x_0)$ vi är
 (Alltså finns ϵ på y-axeln)

(du närmare noll vi kommer, kommer samma ϵ ge upphov till en allt mindre δ .)

δ är alltså även beroende av x_0 .

Man behöver förfinas intervallen olika mycket för olika x-värden. I detta fall är ingen förfining nog.

Om $\int_a^b g(x) dx = 0 \Rightarrow g \equiv 0$

⇒ i satsen står då $0 = 0$

Analysens huvudsats (Newton-Liebniz)

(Förutsätter att vel att kont. funk. är deriverbara)

$f: [a,b] \rightarrow \mathbb{R}$ kontinuerlig

$F(x) = \int_a^x f(t) dt$, $x \in [a,b]$

(\int finns, ty f kontinuerlig)

⇒ $F'(x) = f(x)$
 (Integralen, betraktad som funktion av sin övre gräns, är primitiv till integranden.)

Bevis- (Bilda differenskvoten)

$$\frac{F(x+h) - F(x)}{h} = \frac{1}{h} \left(\int_a^{x+h} f(t) dt - \int_a^x f(t) dt \right) =$$

$$= \frac{1}{h} \int_a^x f(t) dt + \int_x^{x+h} f(t) dt$$

(följden i rektangeln varierar med intervallets längd)

$$= \frac{1}{h} \int_x^{x+h} f(t) dt = \frac{1}{h} f(\xi) \cdot h = f(\xi_h)$$

(ditt. integral (kalkeyiens) MV-sats)

förutsättning: (ty f är kontinuerlig)

ävenpletter i integrationsintervallet

\sum_h mellan x och $x+h$
 $\xrightarrow{h \rightarrow 0} x$

Kontinuerliga funktioner är Riemannintegrerbara.

def f likformigt kontinuerlig på I (mängd)

$$\text{Om } \forall \epsilon > 0 \exists \delta_\epsilon > 0 : \forall x', x'' \in I (\subset \mathbb{R})$$

$$|f(x') - f(x'')| < \epsilon \quad |x' - x''| < \delta_\epsilon$$

(Det ska alltså gå att hitta ett minsta δ)

Sats: f kontinuerlig på en kompakt mängd

(sluten & begränsad, typisk $[a, b]$)

\Rightarrow f likformigt kontinuerlig på mängden $[a, b]$

likformigt kontinuerlig \Rightarrow kontinuerlig

\Leftarrow

ex: $\frac{1}{x}$ kont, ej likf. kont. på $(0, 1)$

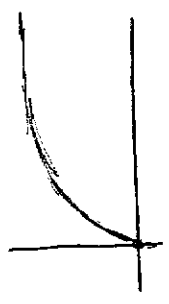
Kontinuitet + kompakt mängd = likform. kont

Ex: $f(x) = \sqrt{x}$ på $[0, \infty)$

oändligt intervall
taugrädd i 0 är vertikal

\Rightarrow f likformigt kontinuerlig på $[0, \infty)$

$$f'(x) \xrightarrow{x \rightarrow 0^+} +\infty$$



def f kallas likformigt kontinuerlig på I (mängden är ett intervall)

$$\text{om: } \forall \epsilon > 0 \exists \delta_\epsilon > 0 : \forall x', x'' \in D_f : |x' - x''| < \delta_\epsilon$$

$$|f(x') - f(x'')| < \epsilon$$

(Det ska finnas ett δ som fungerar för alla x)

Sats: (Bevisas kanske sedan)

Om f kontinuerlig på ett slutet och begränsat intervall $[a, b]$ kompakt mängd

\Rightarrow f är även likformigt kontinuerlig på $[a, b]$

Dessa satsen + def gör att vi kan bevisa att kont funk är integrerbara

135

Dela upp mängden i 2 mängder, ett ändligt kompakt, och ett oändligt. Här kan vi tillämpa vår sats.

1, $[0, 2]$ kompakt intervall $\Rightarrow f$ likf. kontinuerlig på $[0, 2]$

2, $[1, \infty)$ ligger mellan x' och x'' Mellan x' och x''

Lagranges Sats (Medelvärdessatsen) $|x' - x''| = \frac{1}{2\sqrt{\xi}} |f'(\xi)| |x' - x''|$

Tag $\epsilon > 0$, välj $\delta_\epsilon = 2\epsilon : |\sqrt{x'} - \sqrt{x''}| < \frac{1}{2} |x' - x''| < \frac{1}{2} \cdot 2\epsilon = \epsilon$

(Går ej att använda på hela intervall, dy nära) f deriverbar på I $|f'| \leq A$ (begr) på I

$\Rightarrow f$ likformigt kontinuerlig på I [M.V.satsen] $|f(x') - f(x'')| = |f'(\xi)| |x' - x''| \leq A |x' - x''|$

Givet $\epsilon > 0$, välj $\delta_\epsilon = \frac{\epsilon}{A}$

Riemannintegrerbarhet

136

Sats f kont på $[a, b]$

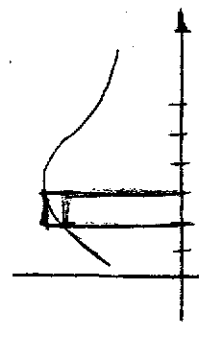
$\Rightarrow f$ Riem. integrerbar på $[a, b]$ (Kan approximeras m. trappfunktion. uppifrån och nerifrån)

Bevis: $\forall \epsilon > 0 \exists$ trappfunktioner $\phi_\epsilon, \psi_\epsilon$ så att: under fullt.

$\phi_\epsilon \leq f \leq \psi_\epsilon$ på $[a, b]$ och

$\int_a^b \psi_\epsilon(x) dx - \int_a^b \phi_\epsilon(x) dx < \epsilon$

Tag $\epsilon > 0$ (godtyckligt) Dela in intervallet i n delar av längd δ_k



Låt $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ vara en indelning av I där $\max(x_k - x_{k-1})$ bestäms senare.

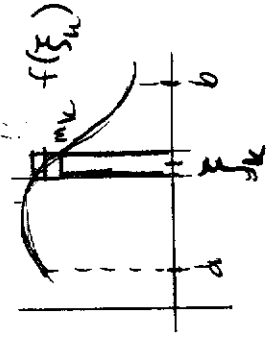
f kont $\Rightarrow \exists M_k, m_k : M_k = \max_{x \in [x_{k-1}, x_k]} f = f(\xi_k)$

$m_k = \min_{x \in [x_{k-1}, x_k]} f = f(\eta_k)$

$\exists \xi_k, \eta_k \in [x_{k-1}, x_k] \quad k=1, \dots, n$

Välj $\phi(x) = m_k$ på (x_{k-1}, x_k) $\psi(x) = M_k$ på (x_{k-1}, x_k) \leftarrow öppet intervall då f kan ej ha sina värden.

kontinuitets sats
 $(M_k$ och m_k tar ut varandra)
 $(f(\xi_k))$ mellan



Riemann summa:

$$\sum_{k=1}^n f(\xi_k) (x_k - x_{k-1}) \rightarrow \int_a^b f(x) dx$$

$n \rightarrow \infty$
 intervalllängderna
 $\max_{k=1, \dots, n} (x_k - x_{k-1}) \rightarrow 0$
 oberoende av ξ_k

Sats: Om f begränsad funktion på $[a, b]$
 f integrerbar på intervallet $[a, b] \iff$
 (def. med under- och översummar)

$\iff \exists$ gränsvärde för Riemannsummorna
 (i den förklarade meningen)

Vi kommer att bevisa: att om f är kontinuerlig,
 så konvergerar Riemann summorna mot $\int_a^b f(x) dx$
 i den förklarade meningen.

(Detta svagare bevis: vi har gjort avkall på
 \iff . Bevisar, bara \implies .
 Dessutom lagt till kontinuitet.)

def $\int_a^b \psi(x) dx = \int_a^b (\psi(x) - \phi(x)) dx =$

def $\sum_{k=1}^n (M_k - m_k) (x_k - x_{k-1}) = \sum_{k=1}^n (f(\xi_k) - f(\eta_k)) (x_k - x_{k-1})$
 (intervalllängd) ≥ 0

(Avst. mellan ξ_k och η_k mindre än intervalllängden.
 För små intervall blir $\xi_k - \eta_k$ också utret liten.)

f kont. på $[a, b] \implies f$ likf. kont. på $[a, b]$
 och därmed gäller att:

$\exists \delta_\epsilon : \forall x', x'' \in [a, b] : |x' - x''| < \delta_\epsilon$
 avst. mellan funktionsvärden
 $|f(x') - f(x'')| < \epsilon$
 avst. mellan punkter

Välj nu (ovan) indelningen så att $\max(x_k - x_{k-1}) < \delta_\epsilon$

Då kommer $|\xi_k - \eta_k| \leq x_k - x_{k-1} < \delta_\epsilon \quad k=1, \dots, n$
 $\implies |f(\xi_k) - f(\eta_k)| < \epsilon \quad k=1, \dots, n$

$\implies 0 \leq \int_a^b \psi(x) dx - \int_a^b \phi(x) dx = \sum_{k=1}^n (f(\xi_k) - f(\eta_k)) (x_k - x_{k-1}) < \epsilon$

$< \sum_{k=1}^n \epsilon (x_k - x_{k-1}) = \epsilon \sum_{k=1}^n (x_k - x_{k-1}) = \epsilon (b-a)$
 $= (\overset{=a}{x_1} - \overset{=b}{x_0}) + x_1 - x_0 + \dots + x_n - x_{n-1} = \epsilon (b-a)$
 f intearerbar (hur utret som helst)

Beweis: $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$.

m_k, M_k, θ, ψ vara som i förra beviset

$\Rightarrow m_k = \min_{[x_{k-1}, x_k]} f \leq f(\xi_k) \leq M_k$ (Multipluera m. intervallängdell. olikheter bekräftar)

$$m_k(x_k - x_{k-1}) \leq f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \leq M_k(x_k - x_{k-1})$$

$$\sum_{k=1}^n m_k(x_k - x_{k-1}) \leq \sum_{k=1}^n f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \leq \sum_{k=1}^n M_k(x_k - x_{k-1})$$

$$\int_a^b \phi(x) dx \leq \sum_{k=1}^n f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \leq \int_a^b \psi(x) dx$$

$$\int_a^b \phi(x) dx \leq \int_a^b f(x) dx \leq \int_a^b \psi(x) dx \quad \left(\begin{array}{l} \text{Per definition} \\ \text{av } \int_a^b f(x) dx \end{array} \right)$$

$$\sup_{\sigma} \int_a^b \phi = \inf_{\sigma} \int_a^b \psi$$

$$\Rightarrow \left| \int_a^b f(x) dx - \sum_{k=1}^n f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \right| \leq \int_a^b \psi(x) dx - \int_a^b \phi(x) dx < \epsilon$$

Kan göras $< \epsilon, \forall \epsilon > 0$ genom att välja lämplig indelning.

$$\Rightarrow \left| \int_a^b f(x) dx - \sum_{k=1}^n f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \right| \text{ kan också göras}$$

hur liten som helst, genom att välja lämplig indelning och oberoende av valet av ξ_k .

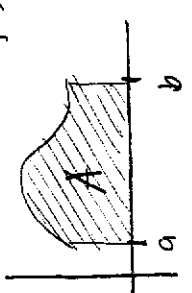
$$\Rightarrow \sum_{k=1}^n f(\xi_k)(x_k - x_{k-1}) \rightarrow \int_a^b f(x) dx$$

i den ovann förklarade meningen

TILLÄMPNINGAR AV INTEGRALER

Beräkning av area

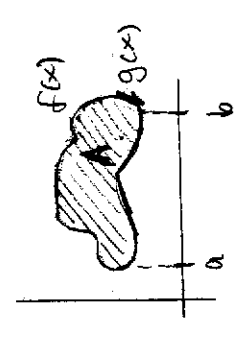
$$f \geq 0, \quad A = \int_a^b f(x) dx$$



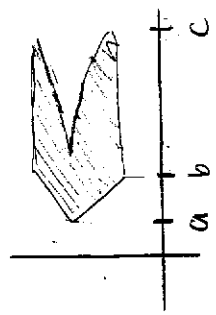
Per definition av area.

(By area är ett fel instängt av rektanglar fr. alla håll)

$$A = \int_a^b (f(x) - g(x)) dx$$

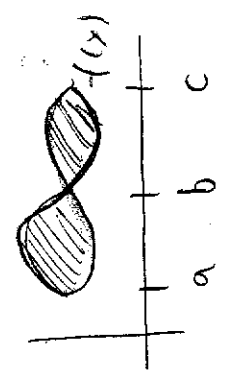


Delat upp i intervall. På varje delintervall, gör förändradet oval.



(OBS! se upp med vilken av graferna som är störst!)

$$A = \int_a^b f - g + \int_b^c g - f$$



141
 Beräkning av längd av kurva

Vad är kurva?

Funktionsgrafer: $y = f(x)$, $x \in [a, b]$
 krav: f kontinuerlig

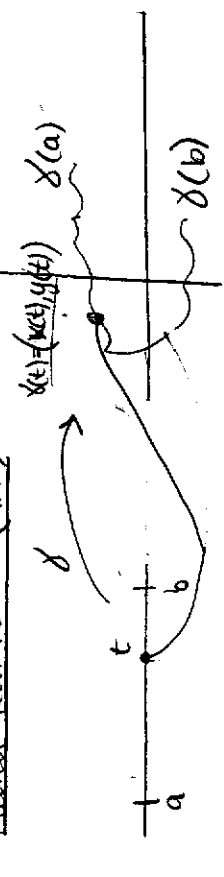
Ö f - e funktion, men dock kurva.

def Kurva är en kontinuerlig funktion.

$\delta: [a, b] \rightarrow \begin{cases} \mathbb{R}^2 \text{ plan kurva} \\ \mathbb{R}^3 \text{ (rymd)-kurva} \\ \mathbb{R}^n \text{ kurva} \end{cases}$
 Vi tar nog ratta och böjer sig, oavsett, men får en nivå = konst.

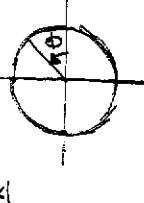
Övning: Vad är bristen m. def. ovan?

Plana kurvor (\mathbb{R}^2)



Om $\delta(a) = \delta(b)$: slutna kurva

Ex



Enhetscirkeln
 $\begin{cases} x = \cos \theta \\ y = \sin \theta \end{cases}$
 Parametrisering av kurvan
 $\theta \in [0, 2\pi]$

(har att göra m. bristen i def. ovan)

142
 längd



\exists lim (sekantlängden)

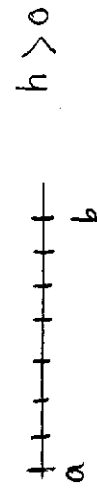
= kurvans längd

(uträttningsbara)
 Kurvor som har längd, kallas rektifierbara.

$(x(t), y(t))$



$$\begin{aligned} \text{Sekantlängden} &= \sqrt{(x(t+h) - x(t))^2 + (y(t+h) - y(t))^2} = \left(\text{M.V.-satsen} \right) \\ &= \sqrt{(x'(t_1))^2 (t+h-t)^2 + (y'(t_2))^2 h^2} = \\ &= \sqrt{(x'(t_1))^2 + (y'(t_2))^2} |h| \end{aligned}$$



förfinar indelningen

$$\sum_{k=1}^n \sqrt{(x'(t_k))^2 + (y'(t_k))^2} \cdot h$$

$$\rightarrow \int_a^b \underbrace{\sqrt{(x'(t))^2 + (y'(t))^2}}_{=1 \text{ (kurvan)}} dt$$

om $x(t), y(t)$ parametriserbara

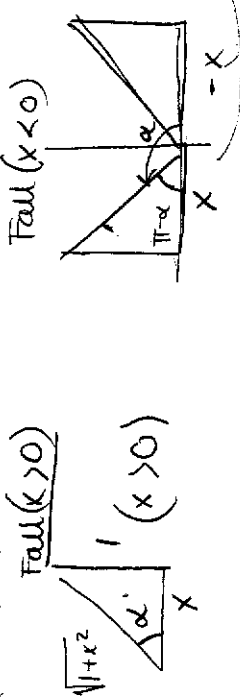
$\sqrt{x^2+x} + x \sim 0$ (if $x \rightarrow -\infty$)
 $\sqrt{x^2+x} + x = \frac{x}{-x(\sqrt{1+\frac{1}{x}} + 1)} \rightarrow -\frac{1}{2}$

$2. \arcsin = \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right]$
 $= [-1, 1]$

$\arcsin = \left[-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2} \right]$

$VL = HL$
 $\sin(VL) = \sin(HL) \neq VL = HL \quad VL = \begin{cases} (HL)_1 \\ (HL)_2 \end{cases}$

(Intervallresonans, måste vara med, där) (sin ej utprepar sina värden)



LOGIK

$A \Rightarrow B \Rightarrow C \Rightarrow D$
 $\alpha = \beta \Rightarrow \sin(\alpha) = \sin(\beta) \Rightarrow \sin^2 \alpha = \sin^2(\beta)$ OK
 (Intervall? ?) $\sin^2 \alpha = \sin^2(\beta)$ glömer!
 Att D är sant implicerar ej att ursprungslöset är sant.

BÖNINGSTENTAN ANALYS-FÖRELÄSN. LUT 7 DRS (143)

1b. $\lim_{x \rightarrow \infty} (\sqrt{x^2+1} + x) = " \infty - \infty " ?$
 $\lim_{x \rightarrow -\infty} \frac{(\sqrt{x^2+1} + x)(\sqrt{x^2+1} - x)}{\sqrt{x^2+1} - x} = \frac{x^2+1-x^2}{|x|\sqrt{1+\frac{1}{x^2}} - x} = " \infty + \infty "$

Typiska fel:

- 1.a. $\lim_{x \rightarrow 1} \frac{\sin(\pi x)}{x-1}$
- $\frac{\sin t}{t} \rightarrow 1$ • $\sin(\pi x) \neq -\sin x$
- $\frac{\sin(\pi x)}{t} \rightarrow 0$ • $\sin(\pi+x) = -\sin(x)$
- $\frac{\sin(\pi t)}{t} \rightarrow -\pi$
- 1.b. $" \infty - \infty "$ $\frac{\sqrt{x^2} = |x|}{x} = -x$ $x \rightarrow -\infty$ $x < 0$
- $" \infty \cdot 0 "$ ≤ 0

$\sqrt{x^2+1} \sim \sqrt{x^2} = |x|$ (Stora x)
 $\sqrt{x^2+1} + x \sim |x| + x = 0$ $x < 0$

Om $f = g$, så $f' = g'$

visar att $f' = g'$

implikerar ej om varann.

3. $\forall n \geq 6 \quad \binom{n}{3} < n! < \binom{n}{2}^n$

- 1. $n = 6$ sant
- 2. Antag sant för $n = k$?
- 3. ? Gäller det då för $n = k+1$?

Använda 2) !!!

$(1 + \frac{1}{k})^k < 3 \quad (1 + \frac{1}{k})^k \rightarrow e < 3$

för stora k (men ej för alla)

$\Rightarrow (1 + \frac{1}{k})^k < 3$

riktande

$(1 + \frac{1}{k})^k < e < 3$

Tel i induktion.

Antag $n = k$

... Vi har visat att $n = k+1$

4. Definera deriverbarhet.

a. x_0 behövs vara en inre punkt i D_f

$(x_0 \in D_f \text{ tillsammans med en omgivning})$

$\frac{f(x_0+h) - f(x_0)}{h}$

Sats ta med förutsättningar!

$(f^{-1}(y))' = \frac{1}{f'(x)}$

f deriverbar $f'(x) \neq 0$

f inverterbar

f^{-1} kontinuerlig

$y = f(x)$

$\Rightarrow f^{-1}$ deriverbar

för i beviset används dessa egenskaper

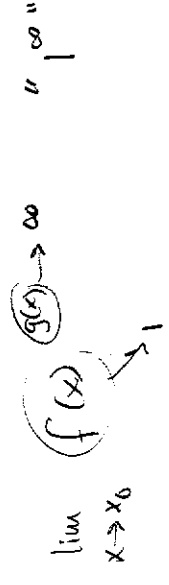
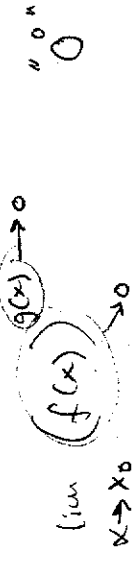
Vi ska här definiera deriverbarhet som kontinuitet.

Vasilios Agapios 1999 Lösn.

OK:

$\frac{\infty}{0} \quad \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow \frac{\infty}{\neq 0}$

$\frac{0}{0} \quad \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x)}{g(x)} \rightarrow \frac{0}{0}$



FÄRILIGA GRÄNSVÄRDEN

147

"0" "∞" "∞" "∞-∞", "0-∞", "∞-∞", "0", "1", "∞"

$(f(x))^{g(x)} = [\text{def}] = e^{g(x) \ln(f(x))}$

$x \rightarrow \infty = e^{g(x) \ln(f(x))} \rightarrow 0$

$x \rightarrow 0 \cdot (f(x) \cdot g(x)) = \frac{f(x)}{1/g(x)}$

* ∞-∞ förång m. konyugat, för en kvot.

* De flesta standardgränsvärden av typen "0/0"

$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin(\tan(x)) - \sin(\sin(x))}{\tan(\tan(x)) - \tan(\sin(x))} = \frac{0}{0}$

Lagranges Medelvärdesats
kan göra omskrivningar

$f(x) - f(x_0) = f'(ξ) (x - x_0)$

samma funktion, uträknad i två punkter

$\frac{\sin(\tan(x)) - \sin(\sin(x))}{\tan(\tan(x)) - \tan(\sin(x))} = \frac{\cos(ξ) (\tan(x) - \sin(x))}{\dots}$

$\frac{\tan(\tan(x)) - \tan(\sin(x))}{\cos^2(η)} = \frac{1}{\cos^2(η)} (\tan(x) - \sin(x))$

$= \cos^2 ξ \cos^2 η$ eller: $\cos^3 ξ$ om vi sätter $ξ = η$

ξ mellan x_0 och x

148

ξ, η mellan $\sin(ξ)$ och $\tan(ξ)$
 $\Rightarrow \xi, \eta \rightarrow 0$
 $x \rightarrow 0$

Går äv. att lösa med trig-formler. Men Mkt krånglig

$P(x)$ Polynom, $\text{deg}(P) = n > 1$

alla P 's nollställen är reella.

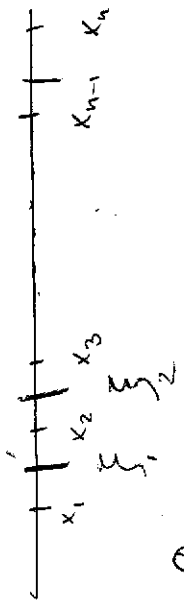
\Rightarrow Visa att alla P 's nollställen är reella.

Bevis!

1) Antag först att alla nollställen till P är reella = (har multiplisitet 1)

$\therefore P(x) = a_n (x-x_1)(x-x_2) \dots (x-x_n)$

$x_1 < x_2 < x_3 \dots < x_n$



EH intervall:

$P(x_k) = P(x_{k-1}) = 0$

$\Rightarrow \sum_k \in (x_{k-1}, x_k) : P'(\xi_k) = 0$

$f(x) \in (k-1, k)$ st

$\text{deg}(P') = n-1$

$\Rightarrow P'$ har $n-1$ nollställen (reella)
 $\xi \in (x_{k-1}, x_k) : k=1, 2, \dots, n-1$

2. Om vi antar att även multipla nollställen (för förekomma:

$$P(x) = a_n (x-x_0)^m Q(x), \quad m > 1$$

$$P'(x) = a_n m (x-x_0)^{m-1} Q(x) + a_n (x-x_0)^m Q'(x)$$

\Rightarrow Om x_0 nollställe till $P'(x)$

x_0 nollställe till P' av mult. $m-1$

$m_p \leftarrow$ multiplicitet



$$P' \text{'s nollställen: } (m_1-1) + (m_2-1) + \dots + (m_{p-1}-1) + (p-1) =$$

$$= (m_1 + m_2 + \dots + m_p) - p + p - 1 = n - 1$$

Svar på övning - fundering

För att en funktion som är deriverbar, och

vars derivata är diskontinuerlig?

(Funktioner sammansatta av el. funktioner alltid

deriverbara, och deras derivator deriverbara där de funn

$$f(x) = \begin{cases} x^2 \sin(\frac{1}{x}) & x \neq 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$$

$$x \neq 0: f'(x) = 2 \sin(\frac{1}{x}) + x^2 \cos(\frac{1}{x}) \cdot (-\frac{1}{x^2}) =$$

$$= 2 \sin(\frac{1}{x}) - \cos(\frac{1}{x})$$

salar gränsvärde
när $x \rightarrow 0$

$$0 \leq |x \cdot \sin(\frac{1}{x})| \leq |x| \rightarrow 0$$

jämnt
när $x \rightarrow 0$

$$x_n = \frac{1}{n\pi} \quad \cos(\frac{1}{x_n}) = \cos n\pi = \begin{cases} +1 & \text{om } n \text{ jämnt} \\ -1 & \text{om } n \text{ udda} \end{cases}$$

Deriverbar med i väll. Vi har ingen formel.

Använd definition för derivata.

$$\frac{f(0+h) - f(0)}{h} = \frac{f(h) - f(0)}{h} = \frac{h^2 \sin(\frac{1}{h}) - 0}{h} = h \sin(\frac{1}{h}) \rightarrow 0 \text{ när } h \rightarrow 0$$

$$\Rightarrow \exists f'(0) = 0$$

f' diskontinuerlig i 0

* För att bevisa att gränsvärde 'salar' räcker att hitta 1 notexempel.

* (ngt som går mot noll) * (ngt som salar) (gränsvärde) $\rightarrow 0$

* När vi ej har ej formel, använd definition för derivata (differenskvot)

Övning: hitta funktioner av typen:

$$f(x) = \begin{cases} x^a \sin(\frac{1}{x}) & x \neq 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$$

Bestäm a så att f kontinuerlig

