

Perustehtävä:

15.11.2007

$$h(x) := [f(b) - f(a)] \cdot$$

$$\frac{[g(x) - g(a)] - [g(b) - g(a)]}{[f(x) - f(a)]}$$

Tällöin  $h(a) = 0$  ja  
myös  $h(b) = 0$ . Koska

$f'$  ja  $g'$   $\exists$ , niin myös

$h'$ . Voidaan soveltaa  
Rollen lausetta l. tavallista  
väliarvolauseetta ehdolla

$$h(a) = h(b). \exists c \in (a, b)$$

$$\text{s.e. } h'(c) = 0.$$

Nyt

$$h'(c) = [f(b) - f(a)] g'(c)$$

$$- [g(b) - g(a)] f'(c) = 0$$

Ratkaistamalla tätä saadaan  
väite.

Yleitetty väliarvolause  
 sisältää erikoistapauksen  
 tavallisen väliarvoksen:  
 kun  $g(x) = x$ , niin  
 tällöin saadaan

$$\frac{f(b) - f(a)}{b - a} = \frac{f'(c)}{1}$$

Lineaarisen approksimaation  
 virhekaava:

Lause: Jos  $f''(x) \in \mathbb{R}$   
 kaikille  $x \in (a, x)$ , niin  
 tällöin  $\exists \xi \in (a, x)$   
 siten että lineaarisen  
 approksimaation

$$f(x) \approx L(x) := f(a) + f'(a) \cdot (x-a)$$

virhe

$$E(x) := f(x) - L(x)$$

to tentaa

(20)

$$E(x) = \frac{f''(\xi)}{2!} (x-a)^2.$$

Huom: Jos tiedetään  
että

$$|f''(t)| \leq M < \infty$$

kaikilla  $t \in (a, x)$   
niin saadaan epäyhtälö

$$|E(x)| \leq \frac{M|x-a|^2}{2}.$$

Perustelu lauseelle: Yleistytt-

menettämällä oletetaan

että  $x > a$ , jollain

$$E(t) = f(t) - f(a) - f'(a)(t-a)$$

ja

$$\frac{dE(t)}{dt} = E'(t) = f'(t) - f'(a).$$

Sovellaan yleistettyä väli-  
arvolausetta funktioihin

$$E(t) \text{ ja } (t-a)^2.$$

Sit

$$\frac{E(t)}{(t-a)^2} = \frac{E(t) - E(a)}{(t-a)^2 - (a-a)^2}$$

Y.V.A.L.  $\rightarrow$   $\frac{E'(c)}{2(c-a)}$  etäällä  $(a, t)$ .

$$(*) = \frac{1}{2} \cdot \frac{f''(c) - f''(a)}{(c-a)}$$

Tavallisen väliarvon lauseen, eli

$$(**) \quad \frac{1}{2} \cdot \frac{f''(c) - f''(a)}{c-a} = \frac{1}{2} f'''(\xi)$$

Jossa  $\xi \in (a, c) \subset (a, t)$ .

Yhdistämällä (\*) ja (\*\*)

$$\frac{E(t)}{(t-a)^2} = \frac{1}{2} f'''(\xi)$$

mikä todisti väitteen.

Ehminen: Saadaan lin. approx.  
 $\sqrt{26} = 5.1$ .  $E(26) = ?$

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

$$= \frac{1}{2\sqrt{x}}, \quad f''(x)$$

$$= -\frac{1}{4} x^{-\frac{3}{2}} = -\frac{1}{4\sqrt{x^3}}$$

Joten

$$E(26) \leq \frac{1}{2} \max_{x \in [25, 26]} |f''(x)|$$

$$\cdot \underbrace{(26 - 25)}_1$$

$$f''(25) = \frac{1}{500}$$

$$= 0,0001.$$

Niis saadaan

$$\sqrt{26} = 5.1 \pm 0,0001.$$

Koska  $\sqrt{x} = f(x)$  kaksikielinen  
funktio, niin sen tangentti  
kulkee "käytävän" välillä

$$\text{Sis } \sqrt{26} \in (5,0999, 5,1). \quad (5)$$

# Taylorin Polynomit

Oletaan että funktio  $f$   
on  $n$  kertaa derivoituvan  
pisteessä  $a$  ympäristössä,  
ja  $f^{(n)}$  on jatkuva.

## Taylorin polynomit

$$P_1(x), P_2(x), \dots, P_n(x)$$

määritellään kaavalla

$$(1) \quad P_k(x) = f(a) + f'(a)(x-a) + \dots + \frac{f^{(k)}(a)}{k!} (x-a)^k$$

jossa  $k = 1, \dots, n$ .

Suoraan derivoimalla (1)  
molemmilla puolin huoma-  
mme että

$$\frac{d^j P_k(x)}{dx^j} \Big|_{x=a} = f^{(j)}(a)$$

kun  $1 \leq j \leq k \leq n$

Taylorin polynomilla  $T_k$  on siis samat  $k$  derivaatta kehityskeskipisteessä  $a$  kuin itse funktiolle  $f$ .

Määrit: Jos  $a=0$ , niin Taylorin polynomia kutsutaan Maclaurinin polynomiksi.

on syytä odottaa, että kun  $x \rightarrow a$ ,  $n$  on iso ja  $f$  on "hileä", niin tehdyt virheet

$$E_n(x) = f(x) - P_n(x)$$

on pieni:  $E_n(x) \approx 0$ .

Eräs kaava virhetermille

$E_n(x)$  on nk. Lagrange jäännöstermi:

Lause: Jos  $f$  on  $n+1$   
kertaan derivoituva, ja  
ollaan  $P_n$ :  $f$ :n  $n$ . asteen  
Taylorin polynomi kehitys-  
keskipisteessä  $a$ .  
Tällöin

$$f(x) = P_n(x) + E_n(x)$$

jossa

$$E_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} (x-a)^n$$

ja tiedetään  $\xi \in (a, x)$ .

Perustelu:  $n=0$

$$P_0(x) = f(a) \quad (\text{vakio})$$

Joten

$$f(x) = \underbrace{f(a)}_{P_0(x)} + f'(c)(x-a)$$

jossa  $c \in (a, x)$ . Tämä  
on taivalken väliarvo lause.



$[h=1]$

$$f(x) = \underbrace{f(a) + f'(a)(x-a)}_{= P_1(x) = L(x)} + \underbrace{\frac{f''(\xi)}{2!} (x-a)^2}_{=: E_1(x)}$$

Jossa  $\xi \in (a, x)$ .

Siis lineaarinen approksimaation virhe lause.

Tutkitaan  $E_k^2(c)$ .

$$\begin{aligned} E_k^2(c) &= \frac{d}{dt} (f(t) - P_k(t)) \Big|_{t=c} \\ &= f'(c) - \frac{d}{dt} \left( f(a) + f'(a)(t-a) \right. \\ &\quad \left. + \frac{f''(a)}{2!} (t-a)^2 + \dots + \frac{f^{(k)}(a)}{k!} (t-a)^k \right) \Big|_{t=c} \\ &= f'(c) - \left[ f'(a) + f''(a)(c-a) \right. \\ &\quad \left. + \frac{f^{(3)}(a)}{2!} (c-a)^2 + \dots + \frac{f^{(k)}(a)}{(k-1)!} (c-a)^{k-1} \right] \end{aligned}$$

$$= f'(c) = \tilde{P}_{k-1}(c) = \tilde{E}_{k-1}(c)$$

Jossa  $\tilde{P}_{k-1}$  on funktion  $f$ 'n osittain  $k-1$  oleva Taylorin polynomi pisteessä  $a$ ; j<sup>o</sup>  $\tilde{E}_{k-1}(c)$  on vastaava virhetermi:  $\text{Sis}$

$$(\dagger) \quad E_k^2(c) = \tilde{E}_{k-1}(c).$$

### "Induktiohypoteesi"

oletetaan että  $f$ 'n virhetermin lausekkeen muoto olisi jo tarkasti kaikille funktioille  $f, g, h, \dots$  mutta vain indekseille

$$n = 0, 1, \dots, k-1.$$

Seuraavaksi päätellään, että sama pätee myös kun  $n=k$ .

Tarkastellaan tapauska  
 $n = k$ . Seurauksena Yleisesti  
 väitännä lausetta funktioita

$$E_k(t) \text{ ja } (t-a)^{k+1}$$

Jossa  $t \in (a, x)$ . = 0

$$\frac{E_k(t)}{(t-a)^{k+1}} = \frac{E_k(t) - E_k(0)}{(t-a)^{k+1} - (a-a)^{k+1}}$$

U.V.A.L.

$$\frac{E_k(c)}{(k+1)(c-a)^k}$$

Jossa  
 $c \in (a, t)$ .

$$\frac{E_{k-1}(c)}{(k+1)(c-a)^k}$$

Induktio  
 hypoteesi

$$\frac{(f^{(k)}(\xi) (c-a)^k)}{b!} \frac{(c-a)^k}{(k+1)(c-a)^k}$$

$$= \frac{f^{(k+1)}(\xi)}{(k+1)!}$$

Josta päätti ja helposti  
vertaamalla

$$E_k(x) = \frac{f^{(k+1)}(\xi)}{(k+1)!} (x-a)^{k+1}$$

Esim: Laske l. asteen  
Taylorin polynomilla  
apptekijänsä luvulle  
 $\sqrt{26}$ . Arvioi virhettä  
Lagrange virhe termillä

$$E_2(26).$$

$$f(x) = x^{1/2}, \quad f'(x) = \frac{1}{2} x^{-1/2}$$

$$f''(x) = -\frac{1}{4} x^{-3/2}, \quad f'''(x)$$

$$= \frac{3}{8} x^{-5/2}$$

$$\sqrt{26} = f(26)$$

$$= \underbrace{f(25)}_{=5} + \overset{=1}{f'(25)} (26-25)$$

$$+ \frac{f''(25)}{2!} (26-25)^2$$

$= \frac{1}{1000}$

$$+ E_2(26) = 5,0099 + E_2(26)$$

Lösung

$$|E_2(26)| = \left| \frac{3}{8} \cdot \frac{\bar{x}^{-5/2}}{3!} (26-25)^3 \right|$$

$$= \left| \frac{1}{16} \bar{x}^{-5/2} \right| \quad \bar{x} \in (25, 26)$$

$$\leq \frac{1}{16} \cdot \frac{1}{(25)^{5/2}} \approx$$

$$0,00002$$

$$\text{Ergebnis } \sqrt{26} = 5,0099 \pm 0,00002$$

Esimerkki: Lasketaan  $e \approx e^1$   
arvo McLaurin polynomilla

$$f(x) = e^x \\ = \underbrace{1 + x + \frac{x^2}{2!} + \dots + \frac{x^k}{k!}}_{P_k(x)} + E_{k+1}(x)$$

Jos  $c < 0$

$$E_{k+1}(x) = \frac{e^{\xi}}{(k+1)!} x^{k+1}$$

Jossa  $\xi \in (c, x)$ .

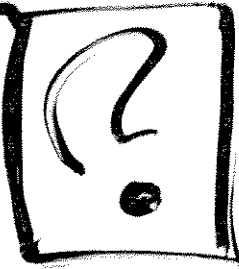
Nyt pisteessä  $x=1$  saadaan  
virhe-termille yläraja

$$|E_{k+1}(x)| \leq \frac{e}{(k+1)!} \leq \frac{3}{(k+1)!}$$

Jos todetaan mille  
kainakin  $e \leq 3$ .

Jotta saataisiin 3 oikeaa  
desimaalia, tulee olla

$$E_{kH}(1) < 0,0001$$



Joka varmasti toteutuu  
jos

$$\frac{3}{(k+1)!} < 0,0001$$

Tämä toteutuu kun  
 $k \geq 7$  mutta ei toteudu  
kun  $k = 6$ .

Otetaan 6 termiä mukaan.

150 - 0 - netaatio

Määr: Olkoon  $f, u$  funktioita

kirjoitetaan

$$f(x) = O(u(x))$$

kun  $x \rightarrow a$  mikäli...

(150)