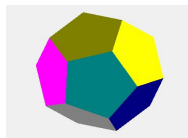


# Weierstrass' approximationsformel

Dette er en artikel fra min hjemmeside : [www.olewitthansen.dk](http://www.olewitthansen.dk)



## Indhold

1. Weierstrass' approximationsformel (1885) .....	1
1.1 Det er tilstrækkeligt at vise sætningen for intervallet $[0,1]$ .....	1
1.2 Anvendelse af binomialformlen til bestemmelse af et polynomium $p(x)$ .....	1
1.3 Vi adskiller nu binomialsummen i to summer .....	2
1.4 Bemærkninger til Chebychevs ulighed .....	4

## 1. Weierstrass' approximationsformel (1885)

Hvis  $f(x)$  er en kontinuert funktion i det lukkede interval  $[a, b]$ , så findes der og for ethvert  $\varepsilon > 0$  et polynomium  $p(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$ , således at:

$$|f(x) - p(x)| < \varepsilon \text{ for all } x \in [a, b]$$

Der findes flere beviser for denne sætning. Nedenstående bevis skyldes S. N. Bernstein. Beviset føres i et antal trin.

### 1.1 Det er tilstrækkeligt at vise sætningen for intervallet $[0, 1]$

Først viser vi, at hvis sætningen kan vises i intervallet  $[0, 1]$ , så kan det bevises i ethvert andet interval  $[a, b]$  på følgende måde.

Hvis  $f(x)$  er kontinuert i intervallet  $[a, b]$  så er  $g(\xi) = f(a + (b - a)\xi)$  kontinuert i intervallet  $[0, 1]$ , idet  $x = a + (b - a)\xi$  er en afbildning af  $[0, 1]$  på  $[a, b]$ . Følgelig findes der, ifølge sætningen, et polynomium, så der for ethvert  $\varepsilon > 0$  gælder:

$$|g(\xi) - q(\xi)| < \varepsilon \text{ for alle } \xi \in [0, 1]$$

Vi har således:

$$\left| g\left(\frac{x-a}{b-a}\right) - q\left(\frac{x-a}{b-a}\right) \right| < \varepsilon \text{ for alle } x \in [a, b]$$

Idet:

$$f(x) = g\left(\frac{x-a}{b-a}\right) \text{ for } x \in [a, b]$$

$$p(x) = q\left(\frac{x-a}{b-a}\right) = b_0 + b_1\left(\frac{x-a}{b-a}\right) + b_2\left(\frac{x-a}{b-a}\right)^2 + \dots + b_n\left(\frac{x-a}{b-a}\right)^n$$

Hvor  $p(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$  er et polynomium af  $n$ 'te grad, så har vi

$$\left| g\left(\frac{x-a}{b-a}\right) - q\left(\frac{x-a}{b-a}\right) \right| < \varepsilon \iff |f(x) - p(x)| < \varepsilon \text{ for all } x \in [a, b]$$

### 1.2 Anvendelse af binomialformlen til bestemmelse af et polynomium $p(x)$

Fra nu af, skal vi antage at intervallet  $[a, b]$  er  $[0, 1]$ . For et vilkårligt positivt helt tal, danner vi ud fra binomialformlen polynomiet:

$$p_n(x) = \sum_{\nu=0}^n f\left(\frac{\nu}{n}\right) \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu}$$

Vi vil da vise, at der for ethvert  $\varepsilon > 0$  findes der et  $n_\varepsilon$ , således at for  $n > n_\varepsilon$  gælder:

$$|f(x) - p_n(x)| < \varepsilon \text{ for alle } x \in [0, 1]$$

Ifølge binomialformlen:

$$1 = (x + (1-x))^n = \sum_{v=0}^n \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} \quad \text{for } x \in [0,1]$$

Ganger vi denne ligning med  $f(x)$ , får vi:

$$f(x) = \sum_{v=0}^n f(x) \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} \quad \text{for } x \in [0,1]$$

Så finder idet vi, idet vi anvender udtrykket for  $p_n(x) = \sum_{v=0}^n f(\frac{v}{n}) \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v}$

$$|f(x) - p_n(x)| = \left| \sum_{v=0}^n (f(x) - f(\frac{v}{n})) \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} \right|$$

Og følgelig, idet:  $\binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} \geq 0$  for alle  $v = 0, 1, \dots, n$  og for alle  $x \in [0,1]$ :

$$|f(x) - p_n(x)| \leq \sum_{v=0}^n |f(x) - f(\frac{v}{n})| \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v}$$

### 1.3 Vi adskiller nu binomialsummen i to summer

For et givet  $x$  og  $n$ , vælger vi for et givet  $\delta > 0$ , i den første sum de led, hvor  $|x - \frac{v}{n}| < \delta$  og i den anden sum de led, hvor  $|x - \frac{v}{n}| \geq \delta$ . Vi finder således:

$$|f(x) - p_n(x)| \leq \sum_{v=0}^n |f(x) - f(\frac{v}{n})| \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} + \sum_{v=0}^n |f(x) - f(\frac{v}{n})| \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} = \sum_1 \dots + \sum_2 \dots$$

$$\begin{array}{cc} |x - \frac{v}{n}| < \delta & |x - \frac{v}{n}| \geq \delta \end{array}$$

Vi sætter  $M = \sup_{0 \leq x \leq 1} |f(x)|$  og  $\omega(\delta) = \sup_{|x_2 - x_1| < \delta} |f(x_2) - f(x_1)|$

Idet  $f(x)$  er kontinuert i det lukkede interval  $[0,1]$ , så er  $f(x)$  begrænset og uniform konvergent. Vi har derfor:  $M < \infty$  og  $\omega(\delta) \rightarrow 0$  for  $\delta \rightarrow 0$ . Vi har således:

$$\sum_1 \dots \leq \omega(\delta) \sum_{v=0}^n \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} \leq \omega(\delta) \sum_{v=0}^n \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v} = \omega(\delta)$$

$$\sum_2 \dots \leq 2M \sum_{v=0}^n \binom{n}{v} x^v (1-x)^{n-v}$$

$$\begin{array}{c} |x - \frac{v}{n}| < \delta \\ |x - \frac{v}{n}| \geq \delta \end{array}$$

Det afgørende punkt i beviset er vurderingen af højre side i den sidste ulighed. Vi tager udgangspunkt i binomialformlen.

$$(x+y)^n = \sum_{v=0}^n \binom{n}{v} x^v y^{n-v}$$

Differentierer vi ligningen efter  $x$  og derefter ganger med  $x$ , får vi:

$$nx(x+y)^{n-1} = \sum_{\nu=0}^n \nu \binom{n}{\nu} x^\nu y^{n-\nu}$$

Og gentager vi processen:

$$nx(x+y)^{n-1} + n(n-1)x^2(x+y)^{n-2} = \sum_{\nu=0}^n \nu \binom{n}{\nu} x^\nu y^{n-\nu}$$

Sætter vi  $y = 1 - x$ , får vi de tre ligninger

$$\sum_{\nu=0}^n \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu} = 1, \quad nx = \sum_{\nu=0}^n \nu \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu}, \quad nx + n(n-1)x^2 = \sum_{\nu=0}^n \nu^2 \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu}$$

Vender vi tilbage til  $\sum_{\nu=0}^n (x - \frac{\nu}{n})^2 \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu}$  så er  $(x - \frac{\nu}{n})^2 = x^2 - 2\frac{x}{n}\nu + \frac{1}{n^2}\nu^2$  i

Vi opnår det samme, hvis vi ganger de tre udtryk med henholdsvis:  $x^2$ ,  $-2\frac{x}{n}$  og  $\frac{1}{n^2}$  og adderer de tre udtryk. Venstresiden bliver:

$$x^2 - 2\frac{\nu}{n}x + \frac{1}{n^2}(nx + n(n-1)x^2) = \frac{x(1-x)}{n}$$

Så vi har ligningen:

$$\sum_{\nu=0}^n (x - \frac{\nu}{n})^2 \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu} = \frac{x(1-x)}{n}$$

Udtrykket  $x(1-x)$  har i intervallet  $[0,1]$  sit max  $\frac{1}{4}$  for  $x = \frac{1}{2}$  og anvendes dette får vi:

$$\sum_{\nu=0}^n (x - \frac{\nu}{n})^2 \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu} \leq \frac{1}{4n}$$

Vi bemærker at alle led i udtrykket er ikke negative i intervallet  $[0,1]$ . Vi kaster de led bort, hvor  $|x - \frac{\nu}{n}| < \delta$  og erstatter i de øvrige led  $(x - \frac{\nu}{n})^2$  med  $\delta^2$ . Herved opnår vi Chebychevs ulighed.

$$\sum_{\nu=0}^n \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu} \leq \frac{1}{4n\delta^2} \quad \text{for alle } x \in [0,1]$$

$$|x - \frac{\nu}{n}| \geq \delta$$

Vi sammenfatter dette:

$$|f(x) - p_n(x)| \leq \omega(\delta) + \frac{M}{2n\delta^2} \leq \frac{1}{4n\delta^2} \quad \text{for alle } x \in [0,1]$$

Til et  $\varepsilon > 0$  vælger vi først et  $\delta(\varepsilon)$ , sådan at  $\omega(\delta) \leq \frac{\varepsilon}{2}$ . Dernæst bestemmer vi et  $n_0 = n_0(\varepsilon)$ ,

Således at:

$$\frac{M}{2n_0\delta(\varepsilon)^2} \leq \frac{\varepsilon}{2} \Leftrightarrow \frac{M}{\varepsilon\delta(\varepsilon)^2} \leq n_0$$

Vi har derfor, for  $n \geq n_0$ :

$$|f(x) - p_n(x)| \leq \varepsilon$$

Hermed er Weierstrass approximationsformel bevist.

### 1.4 Bemærkninger til Chebychevs ulighed

Af Chebychevs ulighed følger specielt, at for et fast  $x \in [0,1]$  og for et fast  $\delta > 0$  gælder det:

$$\sum_{\nu=0}^n \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu} \rightarrow 0 \text{ for } n \rightarrow \infty$$

$$|x - \frac{\nu}{n}| \geq \delta$$

Hvis vi betragter et spil med et stokastisk udfald, hvor sandsynligheden for at vinde er  $x$ , og hvis spillet spilles  $n$  gange, så er udtrykket  $\binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu}$  sandsynligheden for at vinde netop  $\nu$  spil,

Og venstresiden af

$$\sum_{\nu=0}^n \binom{n}{\nu} x^\nu (1-x)^{n-\nu} \leq \frac{1}{4n\delta^2}$$

$$|x - \frac{\nu}{n}| \geq \delta$$

Er derfor sandsynligheden for at have vundet højest  $\nu$  spil divideret med  $n$ .

Denne sandsynlighed afviger mindst  $\delta$  fra sandsynligheden  $x$ . Grænseudtrykket ovenfor viser at denne sandsynlighed går imod 0 for  $n \rightarrow \infty$ .

Denne formodning blev først bevist af Jacob Bernoulli i 1713, og er senere blevet kendt som

*De store tals lov*