

2. Asymptotik

Bsp Vergleiche f_n mit $\binom{n}{n/2}$. Wir wissen: $f_n = \frac{1}{\sqrt{\pi n}} + \varepsilon_n$

mit $\varepsilon_n \rightarrow 0$. Wir werden sehen:

$$\binom{n}{n/2} = 2^n \sqrt{\frac{2}{\pi n}} \cdot (1 + \varepsilon_n)$$

Da $1.681 \approx \varphi < 2$ ist $\binom{n}{n/2}$ viel größer als f_n .

2.1 Hierarchien von Funktionen & O-Notation

Def 2.1 Seien $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ oder $f, g: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$. Wir

Schreiben:

$$f \ll g, \quad g(n) \ll f(n) \quad \Leftrightarrow \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|f(n)|}{|g(n)|} = 0 \\ f = o(g), \quad f(n) = o(g(n))$$

d.h. $\forall \varepsilon > 0$ gibt es $n_0(\varepsilon)$ mit $|f(n)| \leq \varepsilon |g(n)| \quad \forall n \geq n_0$.

Insbesondere: $f(n) \ll g(n) \Leftrightarrow \frac{1}{f(n)} \ll \frac{1}{g(n)}$.

Bsp. Seien $0 < c < c'$. Dann:

$1 \ll \log n \ll n \ll n^c \ll n \log n \ll c^n \ll n^{c'}$.

Vor. 2.2 $e^{f(n)} \ll e^{g(n)} \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} (f(n) - g(n)) = -\infty$.

Beweis: Aus Def:

$$L \subseteq \lim_{n \rightarrow \infty} e^{f(n)} - g(n) = 0 \Leftrightarrow \text{Stet. von } e^x \text{ auf } \mathbb{R}$$

Def 2.3 Wir schreiben $f(n) = O(g(n))$ falls es $C > 0$, $n_0 \in \mathbb{N}$ gibt mit

$$|f(n)| \leq C \cdot |g(n)| \quad \forall n \geq n_0.$$

$$\underline{\text{Bsp.}} \quad S_n = \sum_{k=0}^n k^2 = \frac{1}{3} n^3 + \frac{1}{2} n^2 + \frac{1}{6} n \quad \rightarrow \quad \leq n^3, \quad \text{also } S_n = O(n^3)$$

$$S_n = \frac{1}{3} n^3 + \underbrace{\frac{1}{2} n^2}_{\hookrightarrow} + \underbrace{\frac{1}{6} n}_{\hookrightarrow} \quad \rightarrow \quad \leq n^3 + O(n^2)$$

$$\hookrightarrow O(n^3)$$

Vorsicht! In der O-Notation sind Gleichungen

"Ein-Weg-Gleichungen"; z.B. $n^2 = O(n^{10})$, aber $O(n^{10}) = n^2$ macht keinen Sinn! Formal:

$$O(g(n)) = \{f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}: \exists C > 0, n_0 \in \mathbb{N} \text{ mit } |f(n)| \leq C \cdot |g(n)| \quad \forall n \geq n_0\}$$

Dann: $f = O(g)$ bedeutet $\{f\} \subseteq O(g)$.

Analog: untere Schranken.

$$f(n) = \Omega(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = O(f(n))$$

$$f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow f = O(g) \text{ und } g = O(f)$$

Asymptotische Äquivalenz:

$$f(n) \sim g(n) \Leftrightarrow f(n) = g(n) + o(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1.$$

Definiere auch: $f(n) = \omega(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = o(f(n))$

$$\text{Lem 2.4} \quad 1) \quad O(f) + O(g) = O(|f| + |g|)$$

$$2) \quad O(O(f(n))) = O(f(n))$$

$$3) \quad O(f) \cdot O(g) = O(fg)$$

$$4) \quad O(f \cdot g) = f \cdot O(g)$$

$$5) \quad \text{Für } c \in \mathbb{R} \text{ ist } c \cdot O(f) = O(f).$$

Beweis. Die LS steht für die Summe zweier Flot

$a(n), b(n)$ mit den Eigenschaften:

$$\exists C_f > 0, \forall n \in \mathbb{N}: |a(n)| \leq C_f |f(n)| \text{ & } \text{anzuf}$$

$$\exists C_g > 0, \forall n \in \mathbb{N}: |b(n)| \leq C_g |g(n)| \text{ & } \text{anzuf.}$$

Damit ist

$$|a(n) + b(n)| \leq \max\{|C_f|, |C_g|\} \cdot (|f(n)| + |g(n)|) \quad \leftarrow n \geq \max\{n_1, n_2\},$$

$$\text{also } a(n) + b(n) = O(|f(n)| + |g(n)|). \quad \checkmark$$

2) - 3) analog.

$$\underline{\text{Bsp.}} \quad 1) \quad \text{Sei } f(n) = o(1). \quad \text{Dann } \ln(1 + O(f(n))) = O(f(n)).$$

Beweis. Sei $\ln(1 + g(n))$ eine Funktion in der linken Seite.

Dann gibt es $C > 0, n_0 \in \mathbb{N}$ mit $|g(n)| \leq C \cdot |f(n)| \quad \forall n \geq n_0$.

Da $f(n) = o(1)$ gibt es $c > 0$ und $n_1 \in \mathbb{N}$ mit

$$|g(n)| \leq c \quad \leftarrow n \geq n_1.$$

$$\begin{aligned} \text{Daraus: } \quad \text{für } n \geq n_1, \quad & \ln(1 + g(n)) = g - \frac{g^2}{2} + \frac{g^3}{3} - \dots \\ & = g \cdot \left(1 - \frac{g}{2} + \frac{g^2}{3} - \dots\right) \end{aligned}$$

Analog für $o(\cdot)$.

$$\begin{aligned} \leq g \cdot (1 + c + c^2 + \dots) &= g \cdot \frac{1}{1-c} = o(g) = o(f). \quad \checkmark \\ 2) \quad \text{Sei } f(n) = o(1). \quad \text{Dann } & e^{O(f(n))} = 1 + O(f(n)). \\ & \text{Beweis analog.} \quad \checkmark \end{aligned}$$

2.2. Asymptotische Summation

- Möglich: $\sum_{k \in \mathbb{Z}} a_k(n)$ bestimmen, für $n \rightarrow \infty$.
- [Bsp. $\sum_{k \in \mathbb{Z}} e^{-\frac{k^2}{n}}$] Strategie:
- 1) Summation aufbrechen in $D_n \cup R_n \quad \leftarrow \text{"Rest"}$
 - 2) Finde Abschätzung
 $a_k(n) = b_k(n) + O(c_k(n)), \quad \text{bei } D_n \text{ (unbrm!)}$
 - 3) Zeige, dass
 $S_a(n) = \sum_{k \in D_n} a_k(n), \quad S_b(n) = \sum_{k \in R_n} b_k(n), \quad S_c(n) = \sum_{k \in R_n} |c_k(n)|$ sind klein.

$$\underline{\text{Mit 1), 2), 3):}} \quad \sum_k a_k(n) = \sum_k b_k(n) + O(S_a + S_b + S_c).$$

$$\underline{\text{Bsp. Berechne }} \quad \ln = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\ln(n+2^k)}{k!} \quad \text{asymptotisch für } n \rightarrow \infty.$$

$$\ln(n+2^k) = \ln n + \ln(1 + 2^k/n)$$

$$\begin{aligned} [\ln < \log_2] &= \ln n + \frac{2^k}{n} - \frac{2^{2k}}{2n} + \dots + T_n \\ \text{mit } T_n &= \sum_{m=2}^{\infty} \frac{2^m}{m \cdot n^m} \leq \frac{2^{3k}}{n^3} \sum_{m=2}^{\infty} \frac{2^m}{n^m} \end{aligned}$$

$$\text{Für } k < \lfloor \log_2 n \rfloor \text{ ist } T_k \leq \frac{2^{3k}}{n^2} \cdot 2.$$

Wende 1), 2), 3) an mit:

$$a(n) = \frac{b(n+2t)}{k!}, \quad b(n) = \frac{\ln n + 2\frac{k}{n} - \frac{2^{2k}}{n^2}}{k!}, \quad c_t(n) = \frac{2^{\frac{3}{2}k}}{n^2 k!}$$

Dann gilt für $k \in D_n := \{0, \dots, \lfloor \log_2 n \rfloor - 1\}$:

$$a(n) = b(n) + O(c_t(n)) \quad (2)$$

Wir erhalten:

$$\begin{aligned} \sum_{k \geq 0} b(n) &= \sum_{k \geq 0} \frac{\ln n + 2\frac{k}{n} - \frac{2^{2k}}{n^2}}{k!} \\ &= \sum_{k \geq 0} \frac{\ln n}{k!} + \sum_{k \geq 0} \frac{2^k}{k!} \cdot \frac{1}{n} + \sum_{k \geq 0} \frac{2^{2k-1}}{k!} \cdot \frac{1}{n^2} \\ &= e \cdot \ln n + e^{\frac{2}{n}} + e^{\frac{4}{n^2}}$$

Ziegen nun, dass $S_a, S_b, S_c = o(n^{-2})$.

$$S_a = \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} a(n) \leq \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} \frac{k + \ln n}{k!} \leq 2 \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} \frac{1}{(k-1)!}$$

Für $s > 2$ ist $(s+t)! \geq s! \cdot 2^t$. Damit

$$S_a \leq \frac{2}{(c \log_2 n)!} \cdot \sum_{k \geq 0} 2^k = O\left(\frac{1}{(c \log_2 n - 1)!}\right).$$

Aber $s! \geq (\frac{s}{2})^{s/2}$; für $s = \lfloor \log_2 n \rfloor - 1$ ist somit

$$s! \gg n^c \text{ für alle } c < 0. \quad \text{Dagegen:}$$

$$S_a = o(n^{-2}).$$

$$\text{Ferner ist } \sum_{k \geq 0} \frac{\ln n + 2k + 4k}{k!} \leq \frac{3 \cdot n}{\lfloor \log_2 n \rfloor!} \cdot \sum_{k \geq 0} 2^{-k} = o(n^{-2}),$$

$$\text{und auch } S_b = \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} \frac{2^{\frac{3}{2}k}}{n^2 k!} \leq n^{-2} \cdot \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} \frac{2^{2k}}{k!} = O(n^{-2}).$$

Damit:

$$\sum_{k \geq 0} a_k(n) = e \cdot \ln n + e^{\frac{2}{n}} + e^{\frac{4}{n^2}} + o(n^{-2}). \quad \checkmark$$

$$S_a = \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} \frac{2^{\frac{3}{2}k}}{n^2 k!} \leq n^{-2} \cdot \sum_{k \geq \lfloor \log_2 n \rfloor} \frac{2^{2k}}{k!} = o(n^{-2}).$$

Euler Summation

$$\text{Sei } B_m(x) = \sum_k \binom{m}{k} B_{2^k m-k} x^{2^k m-k} \text{ unter Bernoulli-Polynom!}$$

Satz 2.6 Sei $a < b$, medd., $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ in $[a, b]$ stetig differenzierbar. Dann

$$\sum_{a \leq k < b} f(k) = \int_a^b f(x) dx + \sum_{n \in \mathbb{N}, n \geq m} \frac{B_n}{n!} f^{(n-1)}(x) \Big|_a^b + R_m$$

wobei $R_m = (-1)^{m+1} \int_a^b \frac{B_m(\xi x^m)}{m!} f^{(m)}(\xi x) dx$, $\xi x \in [x-1, x]$.

Bsp. $f(x) = x^{m+1}$, dann $f^{(m)}(x) = 0$ und

$$\begin{aligned} \sum_{a \leq k \leq b} f(k) &= \sum_{a \leq k \leq b} \frac{x^m}{m!} \left| \frac{B_k}{k!} (x-1)^{\underline{k-1}} x^{m-k} \right|_a^b \\ &= \frac{1}{m} \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} B_k \left(b^{m-k} - a^{m-k} \right) \quad \checkmark \\ &= \frac{1}{m} \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} B_k \frac{B_m(\xi x^m)}{m!} f^{(m)}(\xi x) dx. \end{aligned}$$

Beweis. Es genügt $a=0, b=1$ zu betrachten, d.h. wir zeigen:

$$f(0) = \int_0^1 f(x) dx + \sum_{n \in \mathbb{N}, n \geq m} \frac{\binom{m}{n} f^{(n-1)}(x)}{n!} \Big|_0^1 \frac{B_m(\xi x^m)}{m!} f^{(m)}(\xi x) dx.$$

Induktion über m .

$$\begin{aligned} f(0) &= \int_0^1 f(x) dx + \frac{1}{2} (f(0) - f(1)) + \underbrace{\int_0^1 (x-1/2) f'(x) dx}_{B_1(\xi x)} \\ &\quad + \frac{f(1) + f(0)}{2} = \int_0^1 f(k) dx + \int_0^1 (x-1/2) f'(x) dx. \end{aligned}$$

Seite $v(x) = f'(x)$, $v'(x) = -1/2$. Dann ist das genau
partielle Integration:
 $v(x)v'(x) \Big|_0^1 = \int_0^1 v(x)v'(x) dx + \int_0^1 v'(x)v(x) dx$

Schritt $m-1 \rightarrow m$ Es genügt zu zeigen, dass

$$R_{m-1} = \frac{B_m}{m!} \int_0^1 f^{(m-1)}(x) dx + R_m, \text{ also}$$

$$\begin{aligned} (-1)^m \int_0^1 \frac{B_{m-1}(x)}{(m-1)!} f^{(m-1)}(x) dx \\ &= \frac{B_m}{m!} \int_0^1 f^{(m-1)}(x) dx + (-1)^{m+1} \int_0^1 \frac{B_m(x)}{m!} f^{(m)}(x) dx \\ \Leftrightarrow \quad (-1)^m B_m f^{(m-1)}(x) \Big|_0^1 &= m \int_0^1 B_{m-1}(x) f^{(m-1)}(x) dx + \int_0^1 B_m(x) f^{(m)}(x) dx. \end{aligned}$$

Partielle Integration mit

$$\begin{aligned} u(x) &= f^{(m-1)}(x), & v(x) &= B_m(x) \\ \text{Dann } m(x)v(x) \Big|_0^1 &= B_m(x)f^{(m-1)}(1) - B_m(0)f^{(m-1)}(0) \\ &= B_m(f^{(m-1)}(1)) - f^{(m-1)}(0) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (-1)^m B_m \cdot f^{(m-1)}(x) \Big|_0^1 &= (-1)^m B_m \cdot f^{(m-1)}(1) \\ &= (-1)^m B_m = 0, \text{ da } B_m = 0 \text{ für } m \geq 2 \text{ ungerade}. \end{aligned}$$

Ferner ist

$$\begin{aligned} \frac{\partial}{\partial x} B_m(x) &= \sum_k \binom{m}{k} B_k x^{m-k-1} \cdot (m-k) \\ &= m \sum_k \binom{m-1}{k} B_k x^{m-k-1} = m B_{m-1}(x). \end{aligned}$$

$$\text{Bsp. Sei } S_n = \sum_{k \in \mathbb{N}} e^{-k^2/n}. \text{ Dann für } M > 0: S_n = \sqrt{\pi n} + O(n^{-1/2}).$$

Berech.

$$B_m(0) = \binom{m}{m} B_m = B_m$$

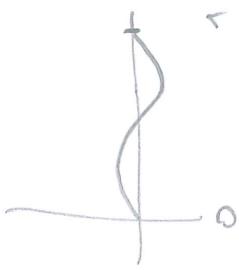
$$B_m(1) = \sum_k \binom{m}{k} B_k$$

$$= B_m \text{ für } m \geq 2.$$

$$B_2(x)$$



$$B_3(x)$$



Bernoulli-Zahlen:

$$\rightarrow \sum_{j=0}^m \binom{m+1}{j} B_j = \begin{cases} 1 & [m=0] \\ 0 & [m \neq 0] \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \sum_{j=0}^{m+1} \binom{m+1}{j} B_j = \begin{cases} 1 & [m=0] \\ 0 & [m \neq 0] \end{cases}$$

→ $B_m = 0$ für $m \geq 3$ ungerade. (siehe Beweis).

Bew.: Sei $L > 0$, $f(x) = e^{-x^2/L}$. Wende Euler-Summa hin auf $S_{n,L} = \sum_{k=-L}^L f(k)$ an, und anschließend $S_n = \lim_{L \rightarrow \infty} S_{n,L}$.

Es gilt:

$$\lim_{L \rightarrow \infty} \int_{-L}^L f(x) dx = \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2/L} dx = \sqrt{\pi} \lim_{L \rightarrow \infty} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} dx = \sqrt{\pi n}$$

Sei $g(x) = e^{-x^2}$, und damit $f(x) = g(\sqrt{n}x)$. Wir erhalten:
 $f'(x) = n^{-1/2}g'(x)$, \dots , $f^{(k)}(x) = n^{-k/2}g^{(k)}(x/\sqrt{n})$.

Ferner:

$$g'(x) = -2xe^{-x^2}, \quad g''(x) = (4x^2 - 2)e^{-x^2},$$

und allgemein, für $k \in \mathbb{N}_0$ gilt es Polynom vom Grad k so dass $g^{(k)}(x) = p_k(x) \cdot e^{-x^2}$.

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} g^{(k)}(x) = 0 = \lim_{x \rightarrow -\infty} g^{(k)}(x), \quad k \in \mathbb{N}_0.$$

Insgesamt:

$$\lim_{L \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^m \frac{dx}{v!} \left| f^{(k-1)}(x) \right|^L = 0.$$

$$\text{Betrachte Rest: } |R_m| \leq \int_{-L}^L \left| \frac{B_m(x)}{m!} f^{(m)}(x) \right| dx$$

$$\begin{aligned} &= O(1) \cdot \int_{-L}^L |f^{(m)}(x)| dx \\ &= O(1) \cdot n^{-m/2} \cdot \int_{-L}^L |P_m(\frac{x}{\sqrt{n}})| \cdot e^{-x^2/n} dx \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= O(n - m/2 + 1/2) \cdot \int_{-L}^L |P_m(u)| e^{-u^2} du \\ &\uparrow \\ &n = \gamma/\zeta \quad \text{Aber } \sup_L \int_{-L}^L P_m(u) e^{-u^2} du < \infty \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\text{und somit } R_m = O(n^{-m/2 + 1/2}). \quad \checkmark \\ &\text{Betrachte nun Summen der Form } S_n = \sum_{k=1}^m f(k); \\ &\text{wir möchten } S_n \text{ für } n \rightarrow \infty \text{ bestimmen. Mit Eher:} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} S_n &= F(n) - F(-n) + \sum_{k=1}^m (T_k(n) - T_k(-n)) + R_m(n) \\ &\text{wobei } F = \int f dx, \quad T_k(x) = \frac{B_k}{k!} f^{(k-1)}(x). \quad \text{Falls } c < m-1 \\ &\text{existiert mit } f^{(m)}(x) = O(|x|^{c-m}) \quad (\text{für } x \rightarrow \infty), \\ &\text{dann existiert auch } \lim_{n \rightarrow \infty} \int_{-n}^n \frac{B_m(x)}{m!} f^{(m)}(x) dx, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\text{und } |R_m(n) - R_m(-n)| \leq \int_n^\infty \left| \frac{B_m(x)}{m!} \right| \left| f^{(m)}(x) \right| dx = O(n^{c+1-m}) \\ &\text{Wir erhalten: es gibt } C \text{ mit:} \end{aligned}$$

$$\boxed{S_n = F(n) + C + \sum_{k=1}^m T_k(n) + O(n^{c+1-m})}$$

$$\text{Exakt: } C = F(n) - \sum_{k=1}^m T_k(n) + R_m(n).$$

$$\text{Vor. 2.7} \quad H_{n-1} = \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k} = \ln n + \gamma - \frac{1}{2n} - \sum_{k=1}^{\infty} \frac{B_{2k}}{2k} n^{-2k} + O(n^{-2m-2})$$

Beweis: Euler Summation mit $f(x) = 1/x$. Dann:

$$f^{(m)}(x) = (-1)^m (m-1)! \cdot x^{-m-1}, \quad m \in \mathbb{N}$$

und somit existiert $C \in \mathbb{R}$ mit

$$H_{n-1} = \int_1^n f(x) dx + C + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{B_{2k}}{(2k)!} f^{(2k-1)}(n) + O(n^{-2m-2})$$

$$= \ln n + C + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{B_{2k}}{2k} \cdot n^{-2k} + O(n^{-2m-2})$$

Aber $|H_n - \ln n| \rightarrow \delta$, also $C = \delta$.

$$\text{Insbesondere: } H_n = \ln n + \gamma + \frac{1}{2n} - \frac{1}{12n^2} + O(n^{-4}).$$