

Vorbesprechung Proseminar VL 14, 10.2.10

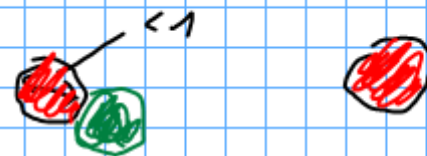
„Probabilistische und algebraische
Methoden in der Diskreten Mathematik“

und direkt danach: VL Diskrete Mathematik.

$$\underline{1)} \quad \mathbb{R}^d, \quad \text{dist}(a,b) := \|a-b\|_2$$

$$U^d := (\mathbb{R}^d, E^d)$$

$$E^d := \{ \{a,b\} : a,b \in \mathbb{R}^d, \text{dist}(a,b) = 1 \}$$



HA:

$$4 \leq \chi(U^2) \leq 7$$

PS:

$$1 \cdot 1^d \leq \chi(U^d) \leq 2^d$$



Lin. Alg.

2) Satz: Jeder Graph $G = (V, E)$ hat

Bipartition $V = A \dot{\cup} B$, so dass mindestens die Hälfte der Kanten von G zwischen A und B verlaufen.

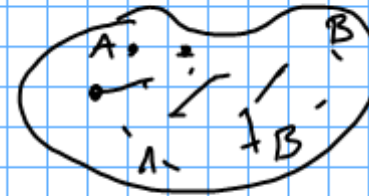


2500

 $2 \cdot \binom{50}{2}$

Bew: Werfe Münze für jeden Knoten.

Sei $e = \{x, y\}$.



$\Pr [e \text{ verläuft zwischen } A \text{ und } B]$

$$= \Pr [x \rightarrow A \text{ und } y \rightarrow B] + \Pr [x \rightarrow B \text{ und } y \rightarrow A]$$

$$= \frac{1}{4} + \frac{1}{4} = \frac{1}{2}$$

\Rightarrow im Durchschnitt sind die Hälfte aller Kanten zwischen A und B .

Organisation:

* Vortrag

2 zu zweit

Material → Fragen

Schein: keine Noten, keine Ausarbeitung.

✉ email an taraz@ma.tum.de bis 17.2.10

subject: [proseminar]

- Warum?

- was bisher? (Noten)

- HA. Themen vorschläge.

- Standardseminar:

Di 14-16 ??

13. Asymptotisches Zählen

Def 13.1 ^{oh} (Landau-Notation) $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$

$$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow \exists c \in \mathbb{R}_{>0} \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0: |f(n)| \leq c \cdot |g(n)|.$$

$$f(n) = \Omega(g(n)) \Leftrightarrow \dots \geq$$

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

$$f(n) = o(g(n)) \Leftrightarrow \forall c \in \mathbb{R}_{>0} \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0: |f(n)| \leq c \cdot |g(n)|.$$

$$f(n) = \omega(g(n)) \Leftrightarrow \dots \geq$$

Bsp 13.2

a) $7n^2 + 17n = O(n^2)$

d) $17n \neq \Theta(n^2)$

b) $17n = O(n^2)$

e) $\frac{1}{7}n^2 + n = o(n^{2.1})$

c) $7n^2 + 17n = \Theta(n^2)$

f) $\frac{1}{7}n^2 + n \neq o(n^2)$.

Bew: a) Setze z.B.: $c := 8$, $n_0 := 17$. Dann:

$$\forall n \geq n_0: \quad 7n^2 + \underline{17n} \leq 7n^2 + n^2 \leq 8 \cdot n^2.$$

b) siehe zu a)

c) $\exists c_1 \in \mathbb{R}_{>0} \exists c_2 \in \mathbb{R}_{>0} \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0$

$$c_1 \cdot n^2 \leq 7n^2 + 17n \leq c_2 \cdot n^2$$

Wähle z.B.: $c_2 := 8$, $n_0 := 17$, $c_1 := 3$.

d) falsch.

Bem 13.3

$$f(n) = o(g(n)) \stackrel{\text{DEF}}{\Leftrightarrow} \forall c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0 \\ |f(n)| \leq c \cdot |g(n)|$$

$$\Leftrightarrow \forall c > 0 \exists n_0 \forall n \geq n_0 \\ \left| \frac{f(n)}{g(n)} \right| \leq c$$

Zurück zu
Bsp 13.2

$$\Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{f(n)}{g(n)} \right| = 0$$

$$e) \left| \frac{f(n)}{g(n)} \right| = \frac{\frac{1}{7}n^2 + n}{n^{2.1}} = \frac{\frac{1}{7}}{n^{0.1}} + \frac{1}{n^{1.1}} \rightarrow 0.$$

$$f) \left| \frac{f(n)}{g(n)} \right| = \frac{\frac{1}{7}n^2 + n}{n^2} = \frac{1}{7} + \frac{1}{n} \rightarrow \frac{1}{7} > 0$$

Eigentlich: $f \in O(g)$

Bsp 13.4

$$= O(n^k)$$

$$a) (2n+17)^k = \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} (2n)^i 17^{k-i} = (2n)^k + O(n^{k-1}).$$

$$b) \frac{(2n+3)^4}{(3n-2)^2 (5n+1)} = \frac{16n^4 + o(n^4)}{45n^3 + o(n^3)}$$

$$= \frac{16n^4 \cdot (1 + o(1))}{45n^3 \cdot (1 + o(1))} = \frac{16}{45} n \cdot (1 + o(1)). \Leftrightarrow \frac{f}{g} \rightarrow 0$$

$f = o(1)$
 $\frac{f}{1} \rightarrow 0$

$$c) \binom{n}{k} = \frac{n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot (n-k+1)}{k!} = \frac{1}{k!} n^k + O(n^{k-1}).$$

Satz 13.5 (Stirlingsche Formel)

$$a) \quad n! = \left(\frac{n}{e}\right)^n \sqrt{2\pi n} \cdot \left(1 + O\left(\frac{1}{n}\right)\right)$$

$$b) \quad n! = \left(\frac{n}{e}\right)^n \Theta(\sqrt{n}).$$

(größer)

Bew: bissl Analysis.

Folgerung 13.6

Sei $0 < \alpha < 1$. Dann

$$a) \quad \binom{n}{\alpha n} = \frac{2^{H(\alpha) \cdot n}}{\Theta(\sqrt{n})} \quad (\text{wenn } \alpha n \in \mathbb{N}),$$

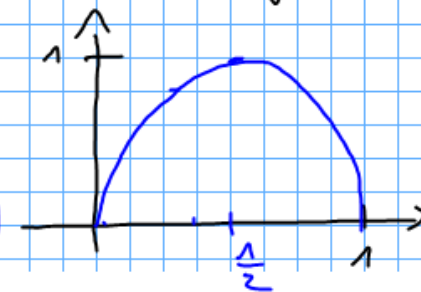
wobei $H(\alpha) := -\alpha \log_2(\alpha) - (1-\alpha) \cdot \log_2(1-\alpha)$.

$$b) \quad \binom{n}{\frac{n}{2}} = \frac{2^n}{\Theta(\sqrt{n})}$$

$$c) \quad \binom{n}{\frac{n}{4}} = \frac{2^{2n} 3^{-\frac{3}{4}n}}{\Theta(\sqrt{n})}$$

$$\binom{n-1}{0} \dots$$

$$\binom{n}{0} \binom{n}{1} \dots \binom{n}{n}$$



Bew 13.6

$$a) \binom{n}{\alpha n} = \frac{n!}{(\alpha n)! (n - \alpha n)!} = \frac{n!}{(\alpha n)! ((1-\alpha)n)!}$$

$$\begin{aligned}
 13.5b) &= \frac{n^{\alpha n} \Theta(\sqrt{n})}{e^{\alpha n}} \cdot \frac{e^{\alpha n}}{(\alpha n)^{\alpha n} \Theta(\sqrt{\alpha n})} \cdot \frac{e^{(1-\alpha)n}}{((1-\alpha)n)^{(1-\alpha)n} \Theta(\sqrt{(1-\alpha)n})} \\
 &= \frac{\alpha^{-\alpha n} (1-\alpha)^{-(1-\alpha)n}}{2^{\log_2 \alpha \cdot (-\alpha n)} 2^{\log_2 (1-\alpha) \cdot (-(1-\alpha)n)}} \cdot \frac{\Theta(\sqrt{n})}{\Theta(\sqrt{n})} \\
 &= \frac{2^{\alpha \log_2 \alpha \cdot n - (1-\alpha) \log_2 (1-\alpha) \cdot n}}{2^{H(\alpha) \cdot n}} \cdot \frac{\Theta(\sqrt{n})}{\Theta(\sqrt{n})}
 \end{aligned}$$

qed.