

Wdh:  $(X, \mathcal{F})$  Mengensystem

$$\dim_{vc}(X, \mathcal{F}) := \max \left\{ |Y|; Y \subseteq X \text{ und } \underbrace{Y \text{ von } \mathcal{F} \text{ zerschneidet}}_{\mathcal{F}|_Y = \mathcal{R}(Y)} \right\}$$

haben jetzt:  $X$  einfaches Polygon,  $\mathcal{F} = \{ \text{vis}(p); p \in \mathcal{F} \}$   
 $\Rightarrow \dim_{vc}(X, \mathcal{F}) \leq 25.$

Branchen:

Lemma Sei  $|X| = m$  und  $\dim_{vc}(\mathcal{F}) \leq d \leq m$

Dann:  $|\mathcal{F}| \leq \binom{m}{0} + \dots + \binom{m}{d} \stackrel{(ii)}{\leq} \left( \frac{e \cdot m}{d} \right)^d, \quad e = \exp(1)$

Reality check:  $\dim_{vc}(\mathcal{F}) = m \Rightarrow X$  von  $\mathcal{F}$  zerschneidet

$$\Rightarrow |\mathcal{F}| = |\mathcal{R}(X)| = 2^m = \binom{m}{0} + \binom{m}{1} + \dots + \binom{m}{m} \leq e^d = e^m$$

Bew: Induktion:  $d=0, m$  beliebig.

$d=0 \Rightarrow$  keine 1-elementige zerschneidet  $\Rightarrow \forall a \in X \quad \forall A_1, A_2 \in \mathcal{F}$   
 $a \in A_1 \Rightarrow a \in A_2$

$$\Rightarrow |\mathcal{F}| \leq 1 = \binom{m}{0}.$$

Sei  $m \geq d \geq 1$ : Sei  $a \in X$  beliebig,  $X_1 := X \setminus \{a\}$ ,  $F_1 := F|_{X_1}$

$$\Rightarrow \dim_{\mathbb{C}}(X_1, F_1) \leq d \quad \stackrel{\text{ind.}}{\Rightarrow} |F_1| \leq \binom{m-1}{0} + \dots + \binom{m-1}{d}$$

definiere  $F_2 := \{A \in F; a \notin A \text{ und } A \cup \{a\} \in F\}$

Beh:  $\dim_{\mathbb{C}}(X_1, F_2) \leq d-1$

Bew: wir zeigen:  $A \subseteq X_1$  zerschmettert  $\stackrel{!}{\Rightarrow}$   $A \cup \{a\}$  zerschmettert von  $F$   
 von  $F_2$   $\Rightarrow |A \cup \{a\}| \leq d$   
 $\stackrel{\dim_{\mathbb{C}}(F) \leq d}{\Rightarrow} |A| \leq d-1$

Sei  $A \subseteq X_1$  zerschmettert von  $F_2$ . Zu zeigen:  $A \cup \{a\}$  zerschm. von  $F$

Sei  $B \subseteq A \cup \{a\}$ ; falls  $a \notin B$   $\Rightarrow \exists F \in F_2: F \cap A = B$   
 $\stackrel{B \subseteq A \text{ zerschm. von } F_2}{\Rightarrow}$   $\stackrel{F \in F}{\Rightarrow}$

falls  $a \in B$ : setze  $B' := B \setminus \{a\} \subseteq A$

$\Rightarrow \exists F \in \mathcal{F}_2$ :  $F \cap A = B'$   
 wie oben

$$\Rightarrow B = B' \cup \{a\} = (F \cup \{a\}) \cap (A \cup \{a\}) \quad \boxed{\text{Beh}}$$

$$\text{Beh.} \xrightarrow{\text{Ind}} |\mathcal{F}_2| \leq \binom{m-1}{0} + \dots + \binom{m-1}{d-1}.$$

Es gilt:  $|\mathcal{F}| = |\mathcal{F}_1| + |\mathcal{F}_2|$ , denn

$$\mathcal{F} = \underbrace{\{B \not\ni a\}}_{\mathcal{F}_1} \cup \underbrace{\{B \ni a \text{ und } B \setminus \{a\} \notin \mathcal{F}\}}_{\mathcal{F}_2} \cup \underbrace{\{B \ni a \text{ und } B \setminus \{a\} \in \mathcal{F}\}}_{\mathcal{F}_2}$$

$$\Rightarrow |\mathcal{F}| = \binom{m-1}{0} + \binom{m-1}{1} + \dots + \binom{m-1}{i} + \dots + \binom{m-1}{d}$$

$$\quad \quad \quad \underbrace{\hspace{1cm}}_{\parallel} \quad \underbrace{\binom{m-1}{0} + \dots + \binom{m-1}{i-1}}_{\binom{m}{i}} + \dots + \underbrace{\binom{m-1}{d-1}}_{\binom{m}{d}}$$

$\boxed{\text{Lemma, (i)}}$

$$\begin{aligned}
 (ii) \quad \sum_{i=0}^d \binom{m}{i} &\leq \sum_{i=0}^d \frac{m^i}{i!} = \sum_{i=0}^d \frac{d^i}{i!} \frac{m^i \cdot d^{d-i}}{d^d} \leq \frac{m^d}{d^d} \sum_{i=0}^d \frac{d^i}{i!} \\
 &\leq \frac{m^d}{d^d} \cdot \underbrace{\sum_{i=0}^{\infty} \frac{d^i}{i!}}_{e^d} \quad \boxed{\text{Lemma, ii}}
 \end{aligned}$$

Satter Function Lemma :

Auch wenn ein  $Y \subseteq X$  von  $\mathbb{F}$  nicht vollständig zerschneidet wird, ist interessant, wie mächtig  $\mathbb{F}|_Y$  ist.

Def:  $\pi_{\mathbb{F}}(m) := \max_{Y \subseteq X, |Y|=m} |\mathbb{F}|_Y|$  Satter Function

Klar:  $\dim_{\mathbb{R}C}(X, \mathbb{F}) = \infty \iff \forall m: \pi_{\mathbb{F}}(m) = \infty$

Für  $\dim_{\mathbb{R}C} < \infty$  gilt:  $\dim_{\mathbb{R}C}(X, \mathbb{F}) \leq d \implies \pi_{\mathbb{F}}(m) \leq \left(\frac{em}{d}\right)^d$

Bew: Sei  $Y \subseteq X, |Y|=m$ . Betrachte  $\mathbb{F}|_Y$ . Polynomiell in m für d fest

Klar:  $\dim_{\mathbb{R}C}(Y, \mathbb{F}|_Y) \leq d$ . Wende Lemma an.

Chebotarev-Schranke

Seien  $X_1, \dots, X_n$  0/1-wertige Zufallsvariablen unabhängig

$P(X_i = 1) = p_i$

$X := X_1 + \dots + X_n \Rightarrow E(X) = \sum_{i=1}^n E(X_i) = \sum_{i=1}^n p_i =: \mu$

Dann:  $P(X < (1-\delta)\mu) < \exp(-\frac{\mu\delta^2}{2}) \quad \forall \delta > 0.$

Beweis: Motwani, Praghavan: Randomized Algorithms, # 68/69

Werkaround: J. Matousek: Lectures on Discrete Geometry

Def:  $(X, \mathcal{F})$  Mengensystem mit Maß  $\mu$ ; alle  $F \in \mathcal{F}$   $\mu$ -messbar.

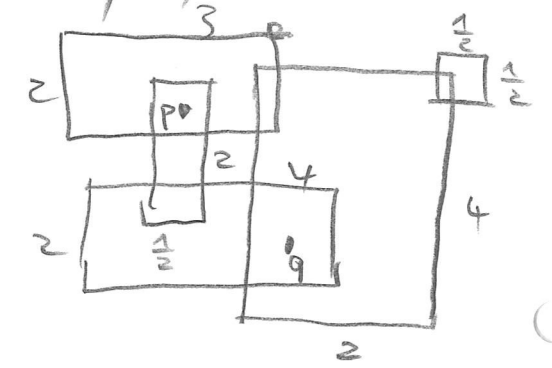
Dann heißt  $N \subseteq X$  ein  $\frac{1}{r}$ -Netz :  $\Leftrightarrow$

$\forall F \in \mathcal{F} \quad (\mu(F) \geq \frac{1}{r} \Rightarrow N \cap F \neq \emptyset)$

Bsp:  $X = \mathbb{R}^2$ ,  $\mathcal{F}$ : folgende Rechtecke

$r = 2$   $\{p, q\}$  sind ein  $\frac{1}{2}$ -Netz von  $\mathcal{F}$

(Für Rechtecke: NP-hart, minimale Netze zu finden)



Theorem (Hausdorff/Welzel '87)

Gilt  $\dim_{\text{vc}}(X, \mathcal{F}) = d < \infty$ , dann gibt es ein  $\frac{1}{r}$ -Netz mit  $C \cdot d \cdot r$  nur vielen Elemente

( $C = 13,1$ )

Bew. Wir zeigen: wenn man  $S = C \cdot d \cdot r$  viele Elemente  $\mu$ -zufällig, unabhängig aus  $X$  zieht, ist w'kmt. ein  $\frac{1}{r}$ -Netz zu bekommen,  $> 0$ .

\* entferne aus  $\mathcal{F}$  alle Mengen  $F$  mit  $\mu(F) < \frac{1}{r}$

\* Ziehe mit Zurücklegen zwei Folgen  $N, M$  der Länge  $s$  aus  $X$

\* betrachte die Ereignisse

$E_0$ :  $N$  kein  $\frac{1}{r}$ -Netz, d.h.  $\exists S \in \mathcal{F}$  mit  $S \cap N = \emptyset$

$E_1$ :  $\exists S \in \mathcal{F}$  ( $S \cap N = \emptyset$  und  $|S \cap M| \geq \frac{s}{2r} =: k$ )

\* müssen zeigen:  $\frac{1}{2} P(E_0) \leq P(E_1) < \frac{1}{2} \Rightarrow P(E_0) < 1$ , d.h.  $P(N \text{ ist } \frac{1}{r}\text{-Netz}) > 0$ .

Beh 1

$$\frac{1}{2} P(E_0) \stackrel{!}{\leq} P(E_1)$$

Sei  $N$  fest gewählt. Betrachte  $P(E_1 | N)$

falls  $N$  ein  $\frac{1}{2}$ -Netz:  $P(E_0 | N) = 0 = P(E_1 | N)$

falls  $N$  kein  $\frac{1}{2}$ -Netz:  $\Rightarrow \exists S_N \in \mathcal{F}_1: S_N \cap N = \emptyset$   
 $\Rightarrow P(E_0 | N) = 1$

$\Rightarrow$

$$P(E_1 | N) \geq P(|S_N \cap M| \geq k) \geq P(|S_N \cap M| \geq \frac{s}{2} \mu(S_N))$$

↑  
 außer  $S_N$  könnten  
 mehrere solche  $S$   
 existieren

||  
 $\frac{s}{2r} \leq \frac{s}{2} \mu(S_N)$   
 denn jedes  $S$  hat  
 Maß  $\geq \frac{1}{r}$

$|S_N \cap M| = X_1 + \dots + X_s$  Treffer beim Ziehen von  $M$   
 von  $S_N$

$X_i = 1 \iff$  das  $i$ -te  $x$  liegt in  $S_N$

wende Chernoff an mit:  $n = s, \delta = \frac{1}{2},$  alle  $p_i = \mu(S_N)$

$$X = |S_N \cap M|$$

( ( ( ( (

AlgGeo 14.8

$\Rightarrow$  Chernoff  $P(|S_N - \mu| < \frac{\mu(S_N)}{8}) < \exp(-\frac{\mu(S_N)}{8}) \stackrel{!}{\leq} \exp(-1) = \frac{1}{e.718..} < \frac{1}{2}$  VIII

! gilt, falls:  $\frac{\mu(S_N)}{8} \stackrel{\text{Def. 5}}{\geq} \frac{C d \ln r \cdot \frac{1}{r}}{8} = \frac{C d \ln r}{8} \stackrel{!}{\geq} 1$

nichtig für  $C \geq 8$ .

wissen:  $\forall N: \frac{1}{2} P(E_0 | N) \leq P(E_1 | N)$

$\Rightarrow$   
 totale Wahrscheinlichkeit

$\frac{1}{2} P(E_0) \leq P(E_1)$

Beh 1

$P(A) = \sum_i P(B_i) \cdot \underbrace{P(A|B_i)}_{\frac{P(A \cap B_i)}{P(B_i)}} \quad \text{falls } \Omega = \dot{\bigcup} B_i$



\* Ziehe  $N, M$  nacheinander auf folgende Art:

- Ziehe Menge  $A$  von  $2s$  Elementen
  - bestimme dann zufällig die Positionen von  $M$  und  $N$
- hat keinen Einfluss auf Entstellung von  $N$  und  $M$ .

Sei zunächst  $A$  fest,  $S \in \mathcal{F}$  fest gewählt.

Betrachte  $P_s := \underbrace{P(S \cap N = \emptyset \text{ und } |S \cap M| \geq k \mid A)}_{E_s}$

Beh 2  $P_s \leq 1 - \frac{C \cdot d}{4}$

Bew 2 falls  $|S \cap A| < k$  :  $E_s$  falsch, da  $M \subseteq A \Rightarrow T_s = 0$  ✓  
 falls  $|S \cap A| \geq k \Rightarrow P_s \leq P(S \cap N = \emptyset \mid A) =$

$= P(\text{die für } N \text{ gewählten } s \text{ Positionen in } A \text{ vermeiden die } \geq k \text{ vielen mit Elementen von } S \text{ besetzten Positionen in } A)$

$$\leq \frac{\binom{2s-k}{s}}{\binom{2s}{s}} = \frac{(2s-k)! (s!)^2}{s! (s-k)! (2s)!} = \frac{(s-k+1)(s-k+2) \dots \cdot \underbrace{(2s-k)}_{\text{größter Term}}}{(s+1)(s+2) \dots \cdot (2s)}$$

Alg Geo 14.10

(es gilt:  $\frac{a}{b} \leq \frac{a+c}{b+c}$ , falls  $0 \leq a \leq b$  )  
 $0 \leq c$

$$\leq \left( \frac{2s-k}{2s} \right)^s = \left( 1 - \frac{k}{2s} \right)^s \leq e^{-\frac{k}{2}} = e^{-\frac{\text{C.d.r.} \cdot r}{4}} = r^{\frac{\text{C.d.}}{4}}$$

Beh 2

$$k = \frac{s}{2r}$$

$$s = \text{C.d.r.} \cdot \ln r$$