

Übung Algorithmische Geometrie

WSPD

LEHRSTUHL FÜR ALGORITHMIK I · INSTITUT FÜR THEORETISCHE INFORMATIK · FAKULTÄT FÜR INFORMATIK

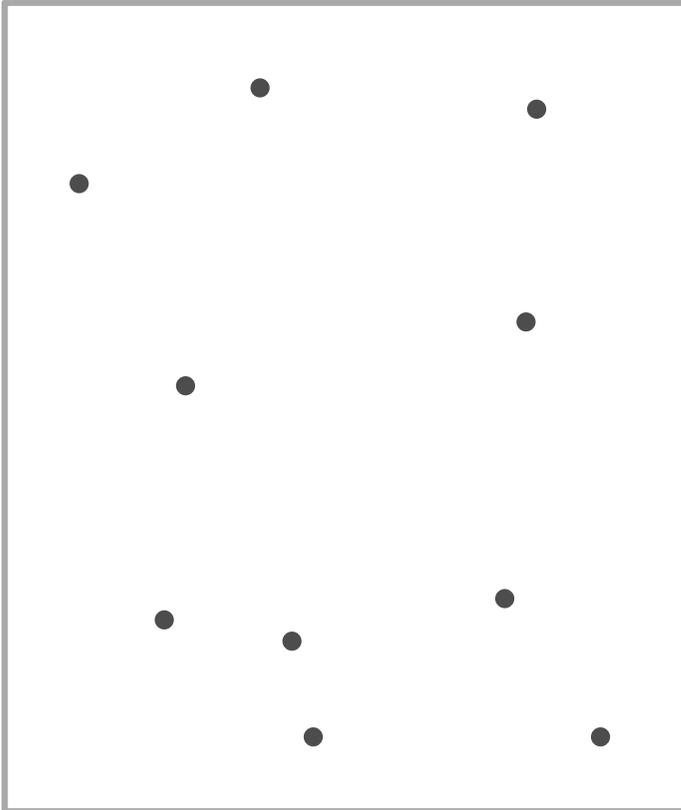
Benjamin Niedermann
09.07.2014



Motivation: Spanner

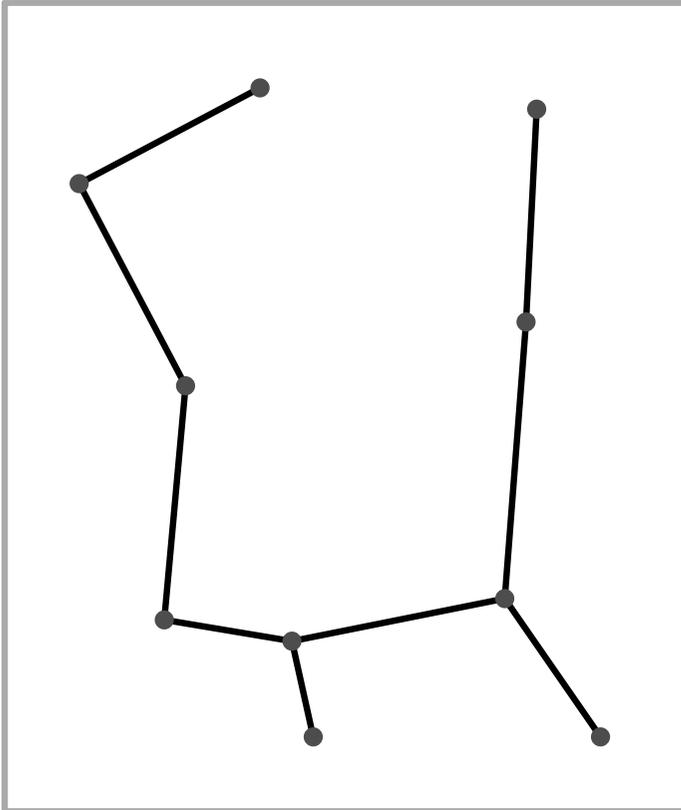
Aufgabe:

Eine Menge von Städten soll über ein neues Straßennetz miteinander verbunden werden.



Aufgabe:

Eine Menge von Städten soll über ein neues Straßennetz miteinander verbunden werden.

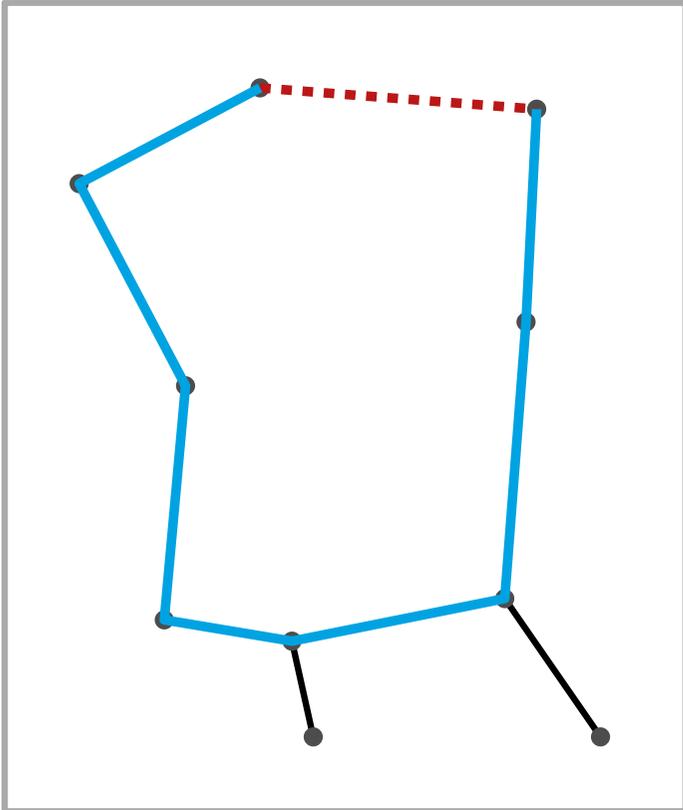


1. Idee: Euklid. min. Spannbaum

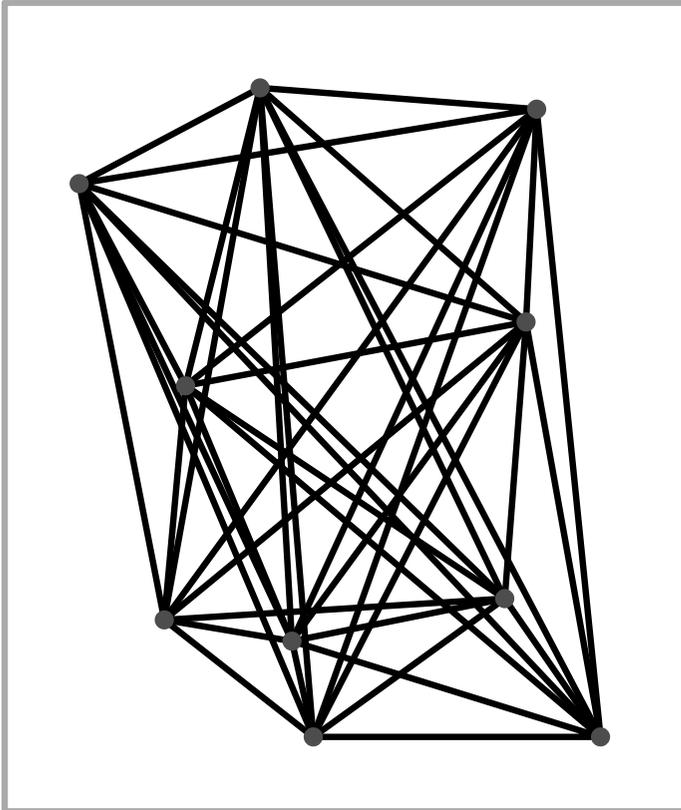
Aufgabe:

Eine Menge von Städten soll über ein neues Straßennetz miteinander verbunden werden.

Allerdings soll für kein Paar (x, y) der Weg im Straßennetz viel länger als die Distanz $\|xy\|$ sein.



1. Idee: Euklid. min. Spannbaum

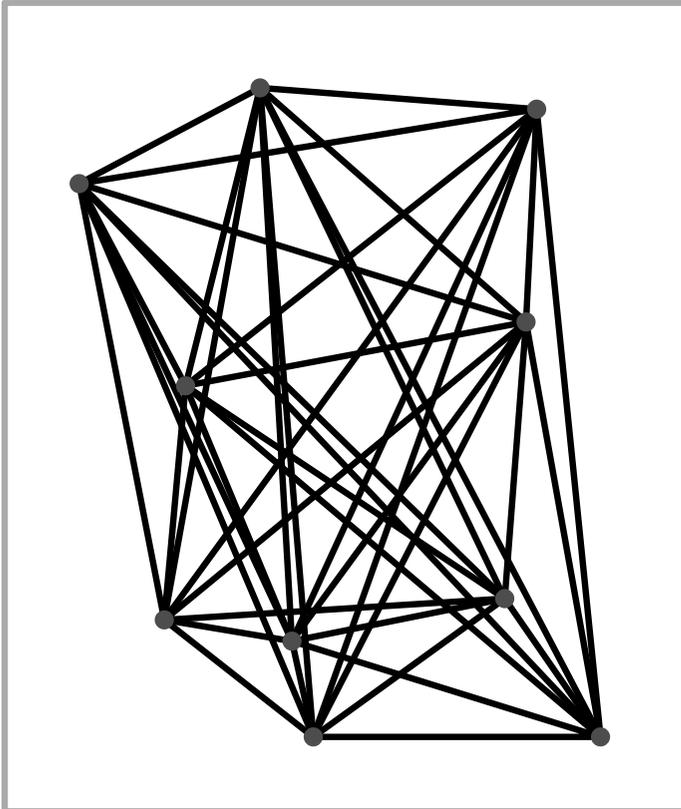


Aufgabe:

Eine Menge von Städten soll über ein neues Straßennetz miteinander verbunden werden.

Allerdings soll für kein Paar (x, y) der Weg im Straßennetz viel länger als die Distanz $\|xy\|$ sein.

1. **Idee:** Euklid. min. Spannbaum
2. **Idee:** vollständiger Graph



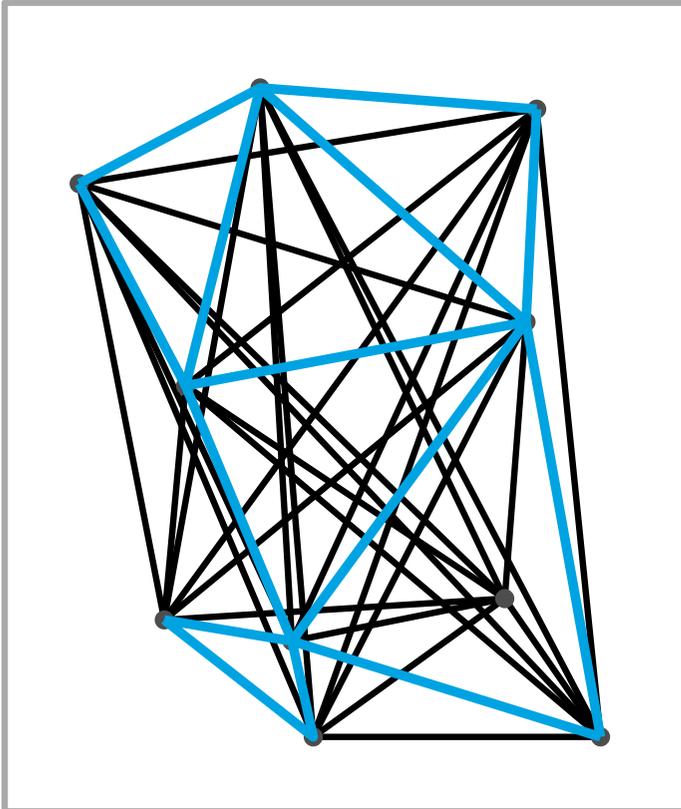
Aufgabe:

Eine Menge von Städten soll über ein neues Straßennetz miteinander verbunden werden.

Allerdings soll für kein Paar (x, y) der Weg im Straßennetz viel länger als die Distanz $\|xy\|$ sein.

Die Baukosten sollen im Rahmen bleiben, also z.B. nur $O(n)$ Kanten.

1. **Idee:** Euklid. min. Spannbaum
2. **Idee:** vollständiger Graph



Aufgabe:

Eine Menge von Städten soll über ein neues Straßennetz miteinander verbunden werden.

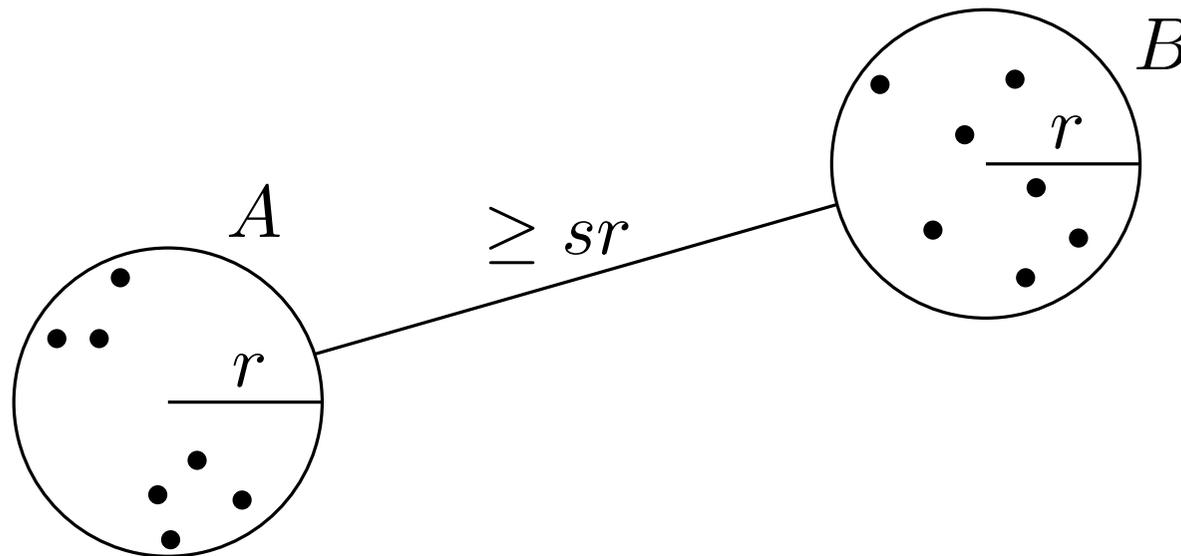
Allerdings soll für kein Paar (x, y) der Weg im Straßennetz viel länger als die Distanz $\|xy\|$ sein.

Die Baukosten sollen im Rahmen bleiben, also z.B. nur $O(n)$ Kanten.

1. **Idee:** Euklid. min. Spannbaum
2. **Idee:** vollständiger Graph
3. **Idee:** sparse t -Spanner

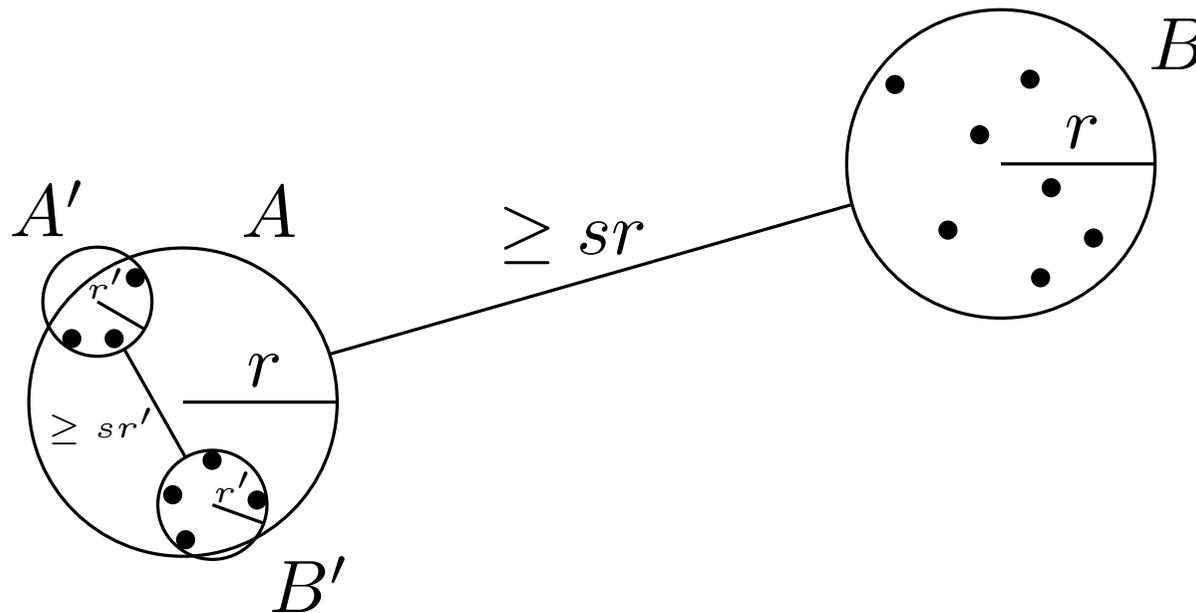
Well-Separated Pairs

Def.: Ein Paar disjunkter Punktmenge A und B im \mathbb{R}^d heißt **s -well separated** für ein $s > 0$, falls A und B jeweils von einer Kugel mit Radius r überdeckt werden und der Abstand der beiden Kugeln mindestens sr ist.



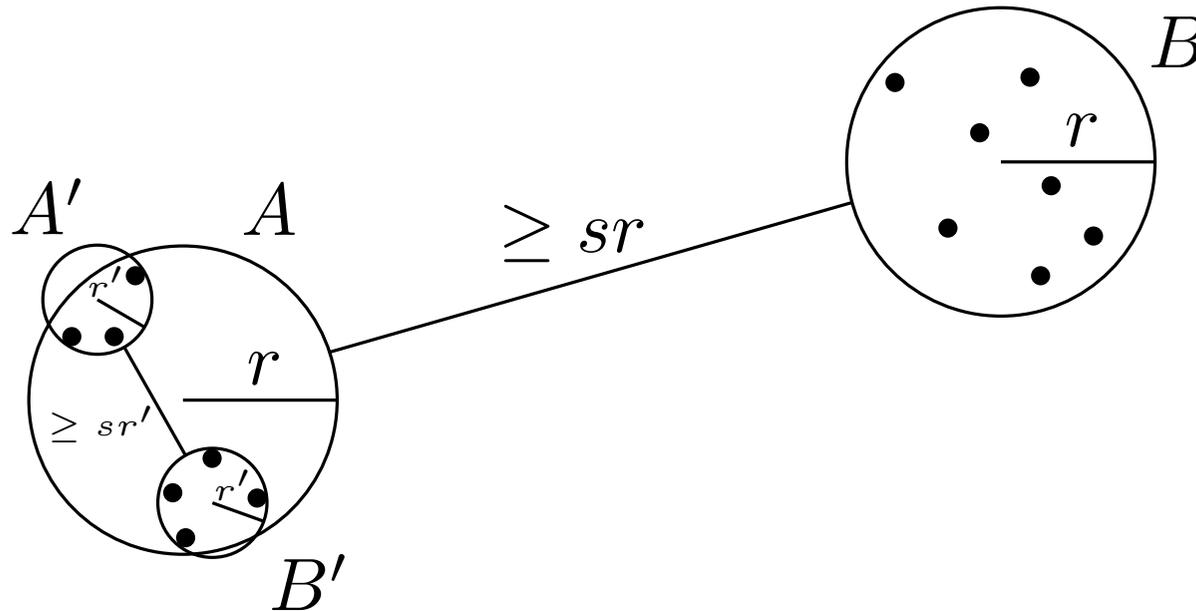
Well-Separated Pairs

Def.: Ein Paar disjunkter Punktmenge A und B im \mathbb{R}^d heißt **s -well separated** für ein $s > 0$, falls A und B jeweils von einer Kugel mit Radius r überdeckt werden und der Abstand der beiden Kugeln mindestens sr ist.



Well-Separated Pairs

Def.: Ein Paar disjunkter Punktmenge A und B im \mathbb{R}^d heißt **s -well separated** für ein $s > 0$, falls A und B jeweils von einer Kugel mit Radius r überdeckt werden und der Abstand der beiden Kugeln mindestens sr ist.



Beob.:

- s -well separated \Rightarrow s' -well separated für alle $s' \leq s$
- Singletons $\{a\}$ und $\{b\}$ sind s -well separated für alle $s > 0$

Well-Separated Pair Decomposition (WSPD)



Für wohlsepariertes Paar $\{A, B\}$ gilt, dass der Abstand für alle Punktpaare in $A \otimes B = \{\{a, b\} \mid a \in A, b \in B, a \neq b\}$ ähnlich ist.

Ziel: $o(n^2)$ -Datenstruktur, die den Abstand aller $\binom{n}{2}$ Paare von Punkten einer Menge $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ approximiert.

Well-Separated Pair Decomposition (WSPD)

Für wohlsepariertes Paar $\{A, B\}$ gilt, dass der Abstand für alle Punktpaare in $A \otimes B = \{\{a, b\} \mid a \in A, b \in B, a \neq b\}$ ähnlich ist.

Ziel: $o(n^2)$ -Datenstruktur, die den Abstand aller $\binom{n}{2}$ Paare von Punkten einer Menge $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ approximiert.

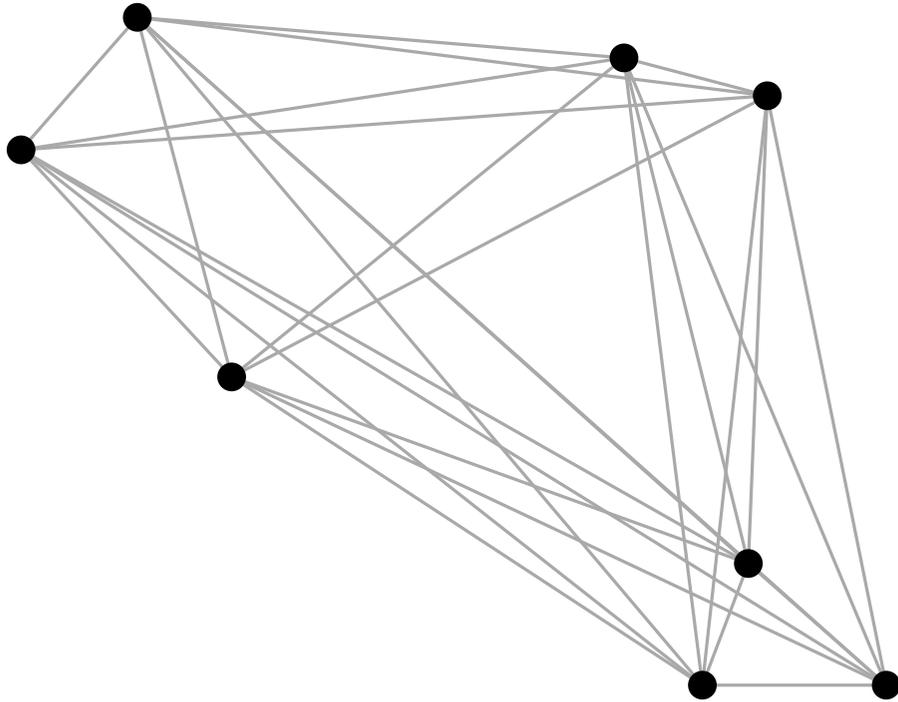
Def.: Für eine Punktmenge P und ein $s > 0$ ist eine **s -well separated pair decomposition** (s -WSPD) eine Menge von Paaren $\{\{A_1, B_1\}, \dots, \{A_m, B_m\}\}$ mit

- $A_i, B_i \subset P$ für alle i
- $A_i \cap B_i = \emptyset$ für alle i
- $\bigcup_{i=1}^m A_i \otimes B_i = P \otimes P$
- $\{A_i, B_i\}$ s -well separated für alle i

Def.: Für eine Punktmenge P und ein $s > 0$ ist eine **s -well separated pair decomposition** (s -WSPD) eine Menge von Paaren $\{\{A_1, B_1\}, \dots, \{A_m, B_m\}\}$ sodass

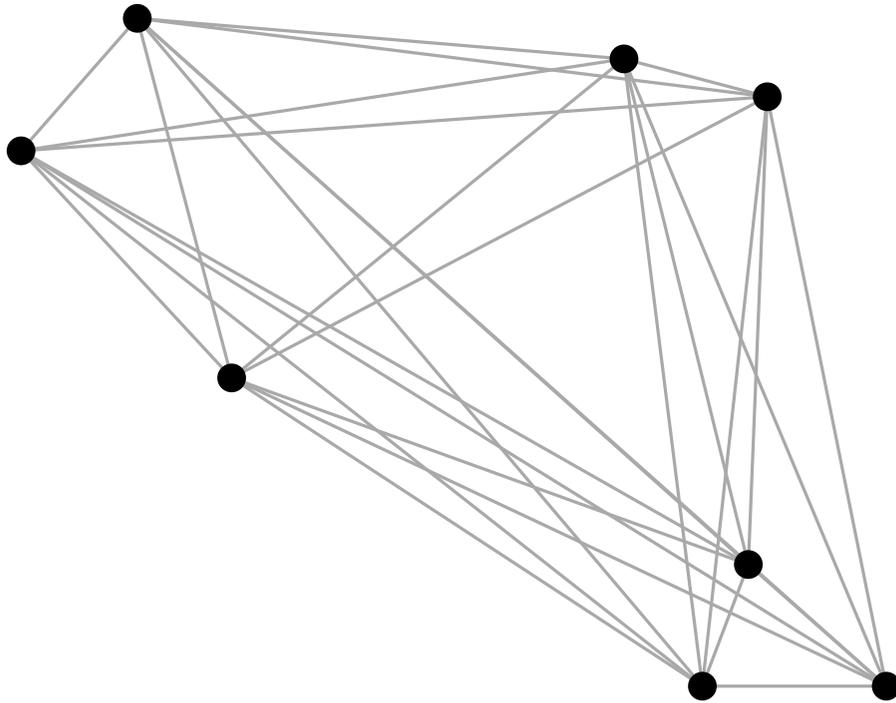
- $A_i, B_i \subset P$ für alle i
- $\{A_i, B_i\}$ s -well separated für alle i
- für zwei verschiedene Punkte $p, q \in P$ genau ein Index i mit $1 \leq i \leq m$ existiert, sodass
 - $p \in A_i$ und $q \in B_i$, oder
 - $q \in A_i$ und $p \in B_i$.

Beispiel

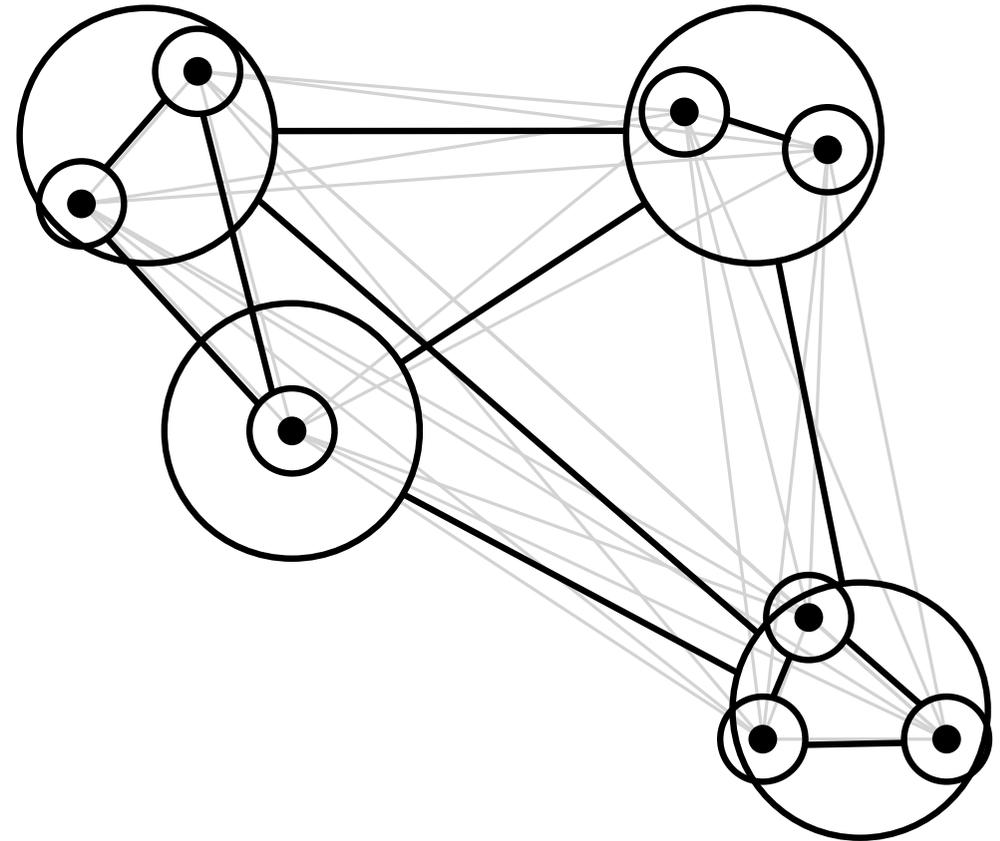


28 Punktpaare

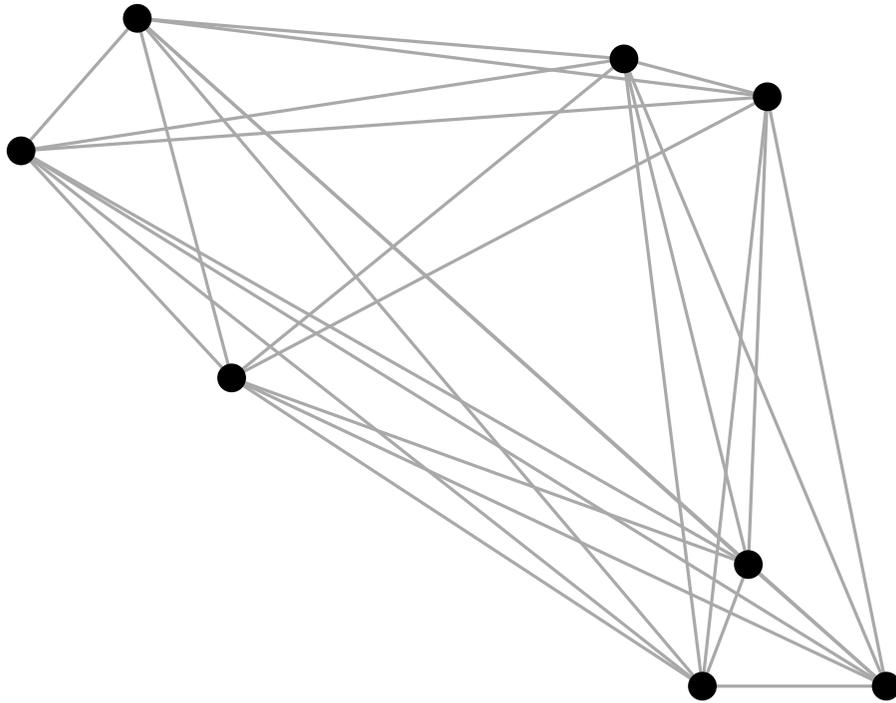
Beispiel



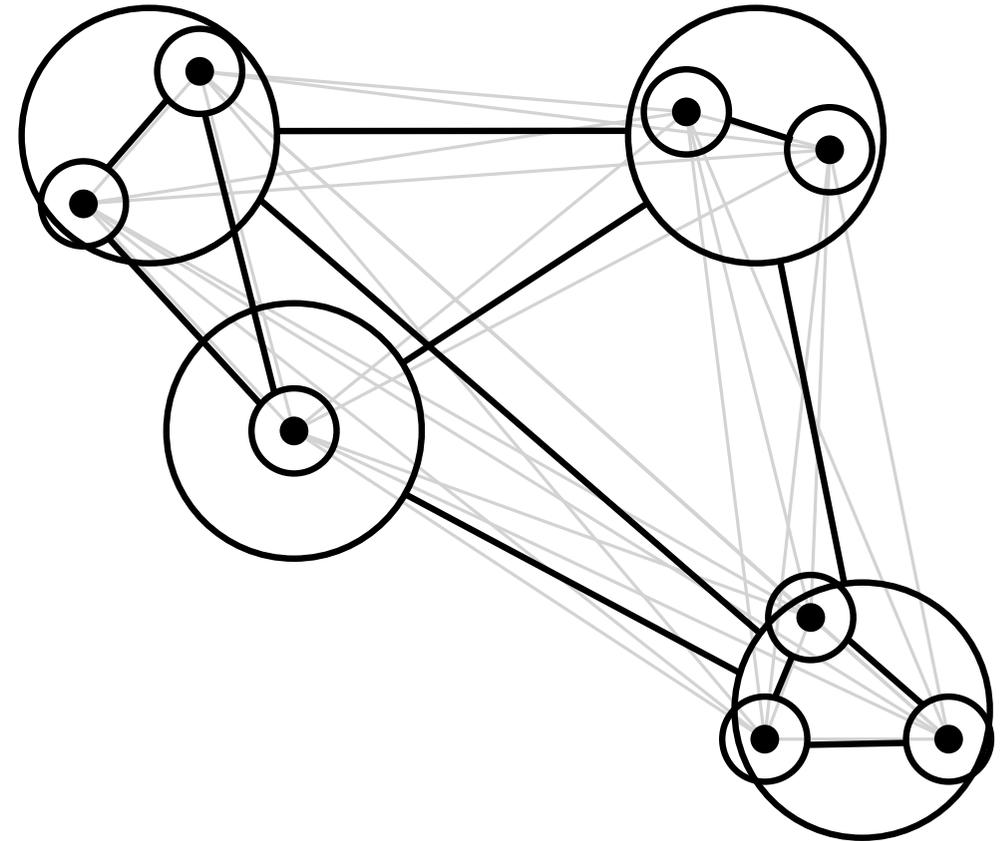
28 Punktpaare



12 s -well separated pairs



28 Punktpaare



12 s -well separated pairs

Satz 3: Gegeben eine Punktmenge P im \mathbb{R}^d und $s \geq 1$ so lässt sich eine s -WSPD mit $O(s^d n)$ Paaren in Zeit $O(n \log n + s^d n)$ konstruieren.

Aufgabe 1

WSPD

- $x := 2/s + 1$
- $S := \{x^i \mid 0 \leq i \leq n - 1\}$

$\mathcal{W} = \{A_j, B_j\}$ beliebige s -WSPD für S ($s > 0$)
 $1 \leq j \leq m$

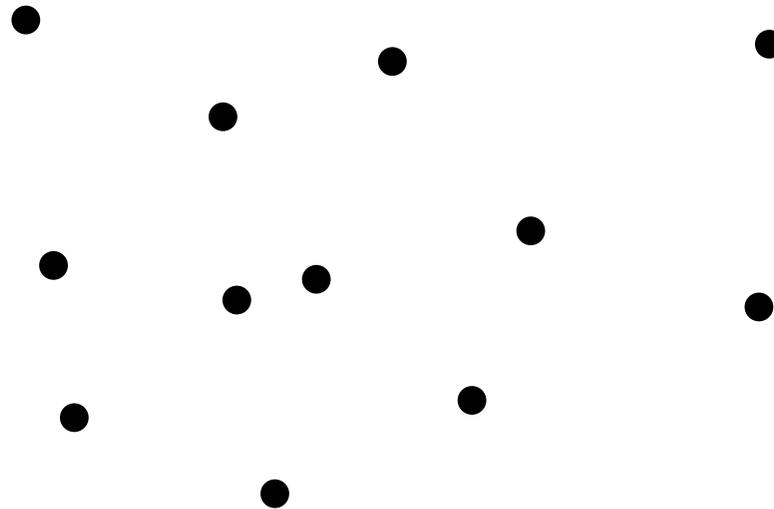
Zeige:

$$\sum_{j=1}^m (|A_j| + |B_j|) = \binom{n}{2} + m$$

Hinweis: Für jedes j ist wenigstens eine der Mengen A_j oder B_j ein Singleton.

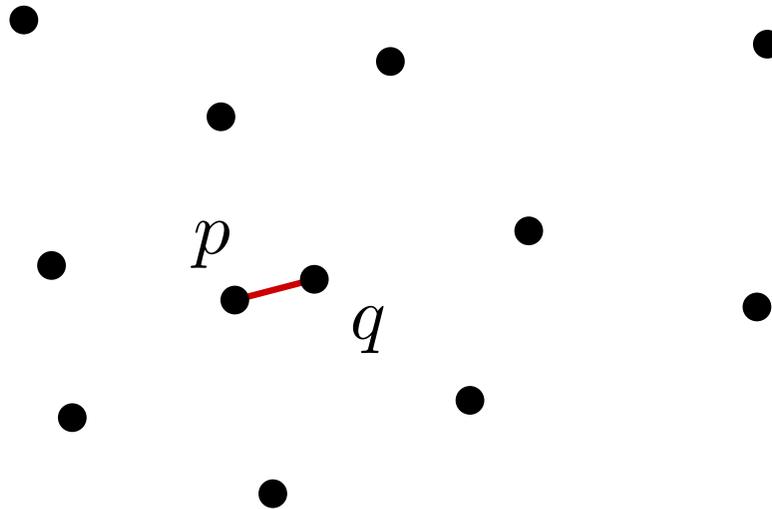
Aufgabe 2/3

- P : n Punkte aus dem \mathbb{R}^d



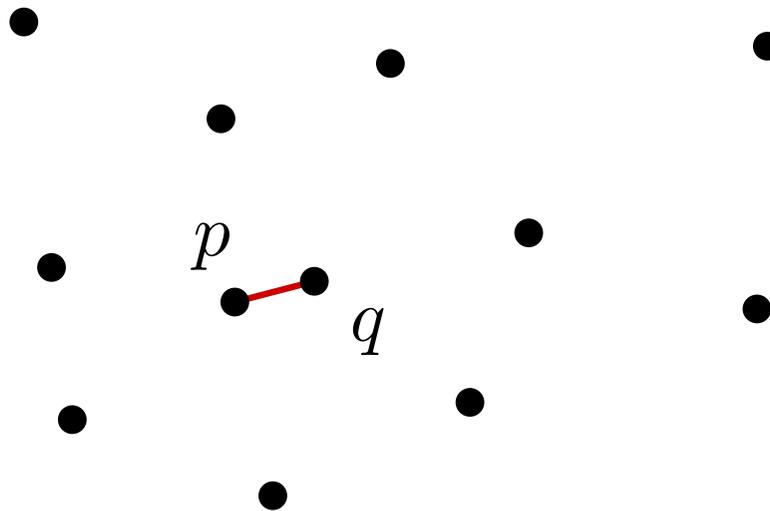
Aufgabe 2/3

- P : n Punkte aus dem \mathbb{R}^d
- $p, q \in P$ und Abstand zwischen p und q ist minimal



Aufgabe 2/3

- P : n Punkte aus dem \mathbb{R}^d
- $p, q \in P$ und Abstand zwischen p und q ist minimal



Gegeben: s -WSPD für P mit $s > 2$

Für ein Paar $\{A, B\}$ in \mathcal{W} liegt $p \in A$ und $q \in B$

- Zeige, dass dann A ein Singleton ist.
- Zeige, dass die Größe von \mathcal{W} mindestens $n/2$ ist.
- Zeige, dass $\{\{p\}, \{q\}\}$ in \mathcal{W} vorkommt.