

# Übung Algorithmische Geometrie

## Point Location + Voronoi-Diagramme

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

Andreas Gemsa  
09.06.2011



## Übungsblatt 8 - Point Location

## Übungsblatt 9 - Voronoi-Diagramme

# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$

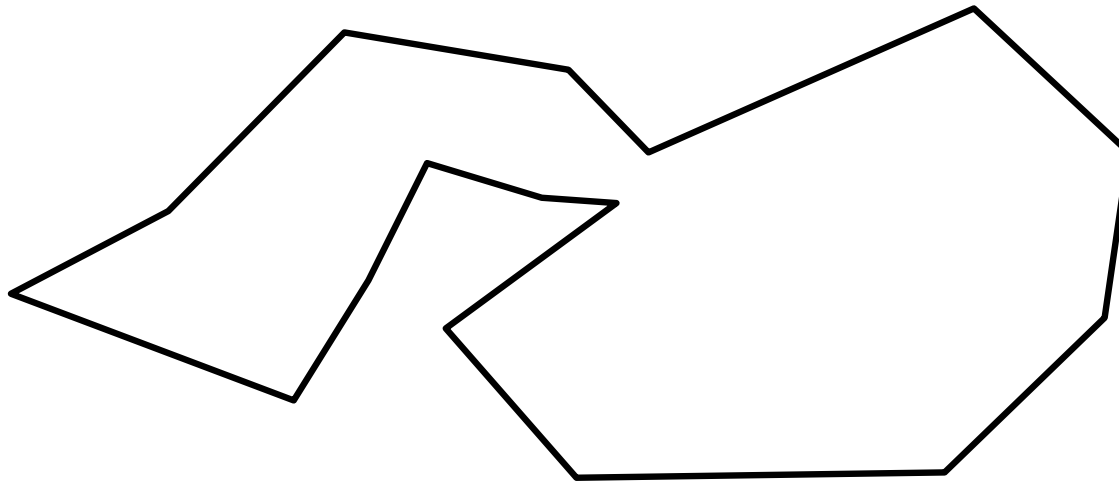
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



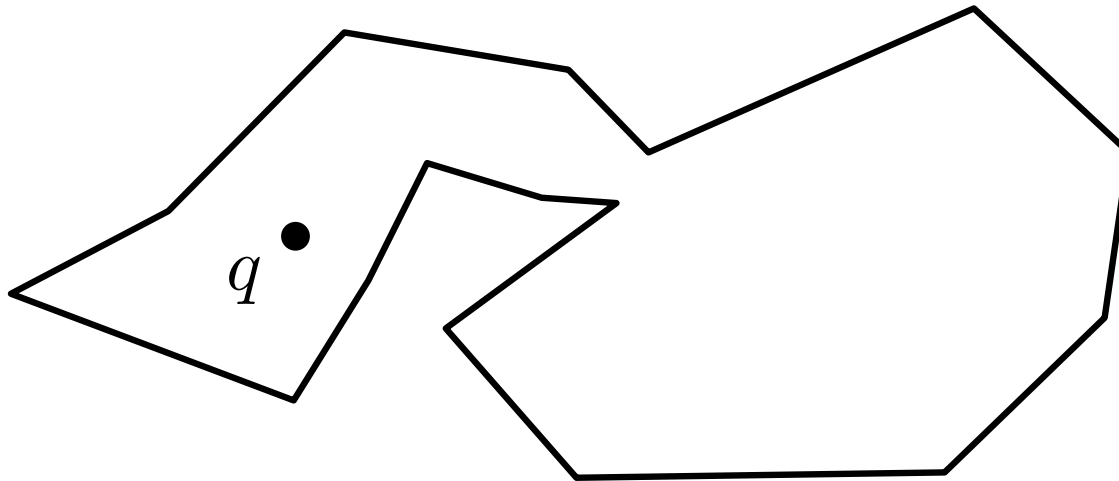
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



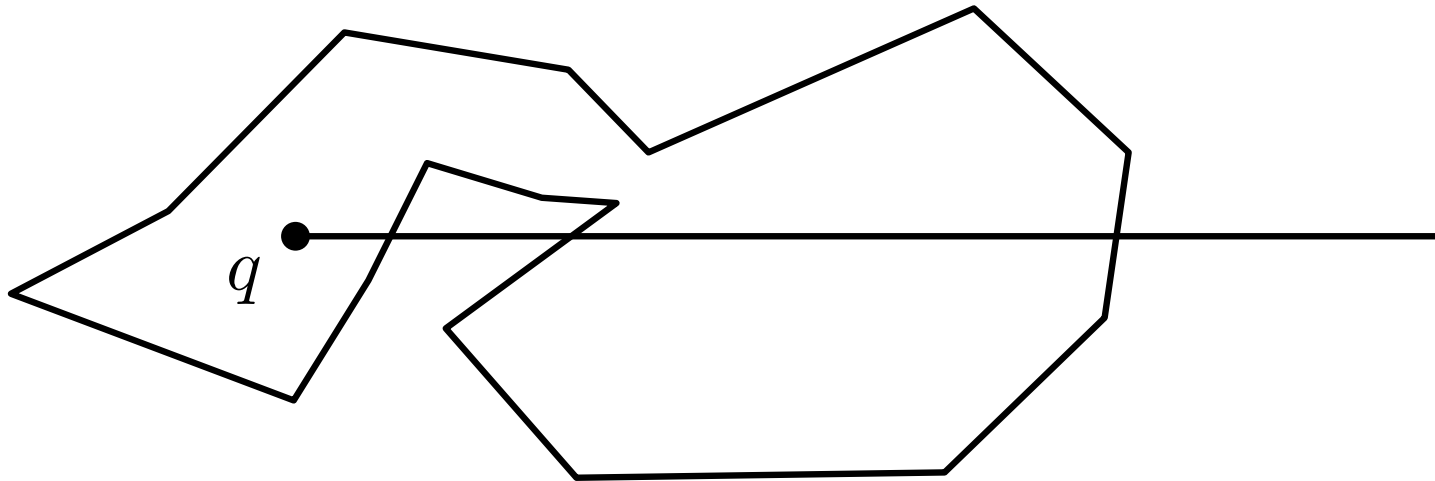
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



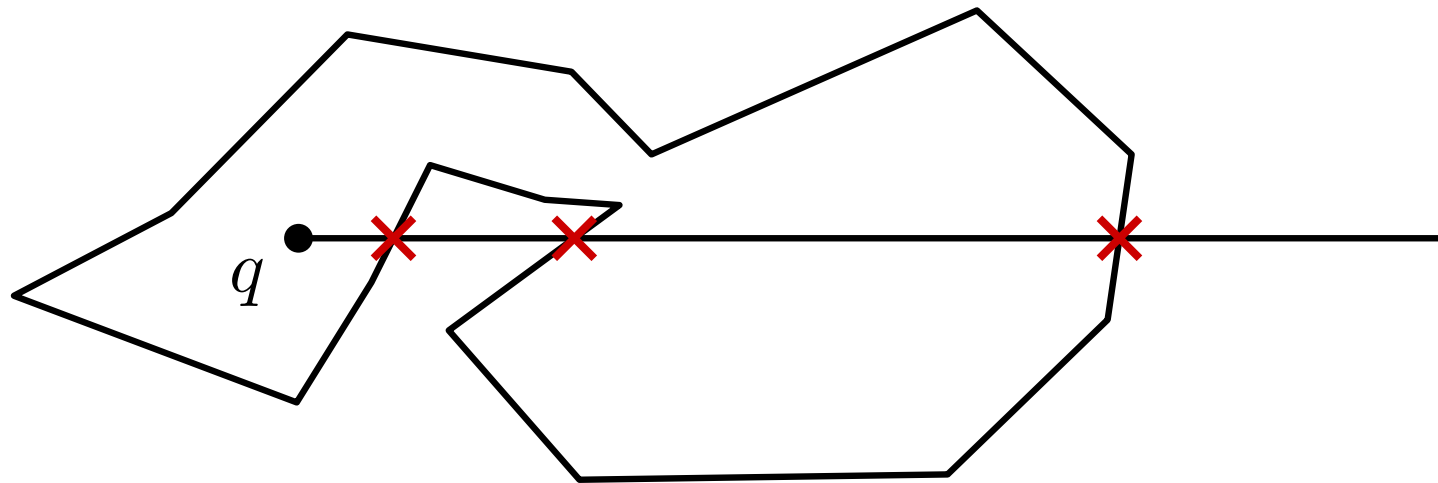
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



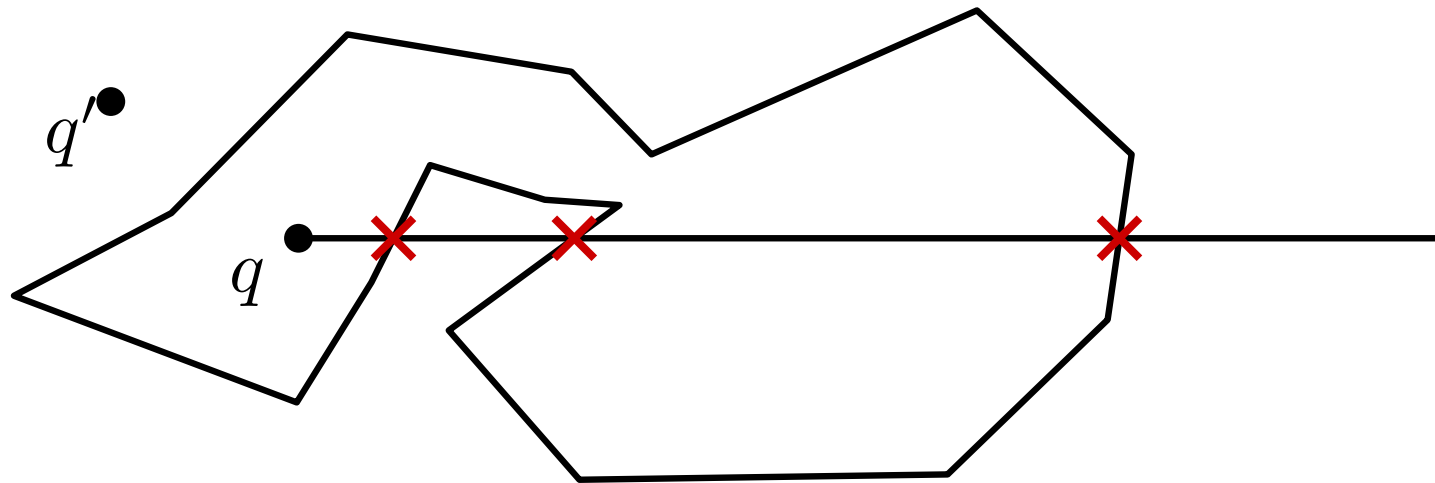
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$





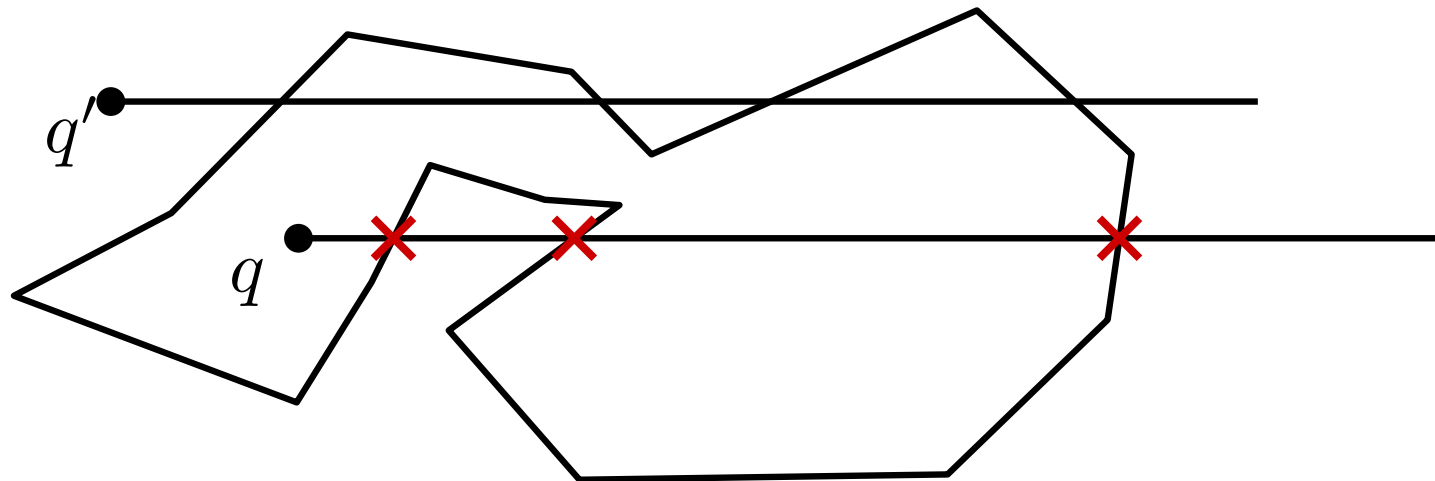
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



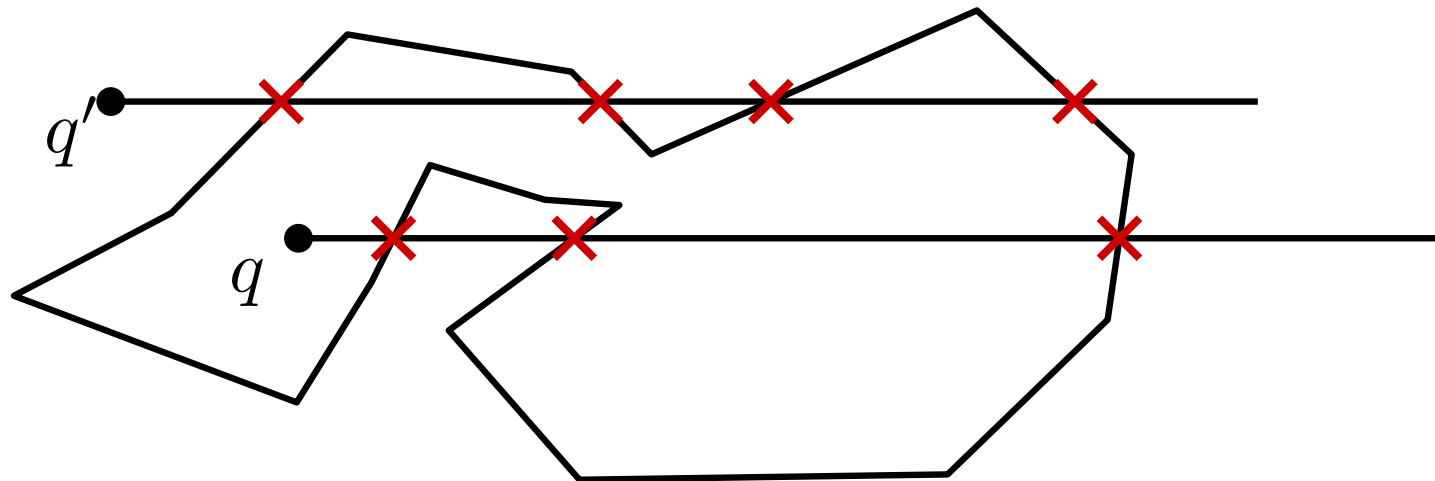
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



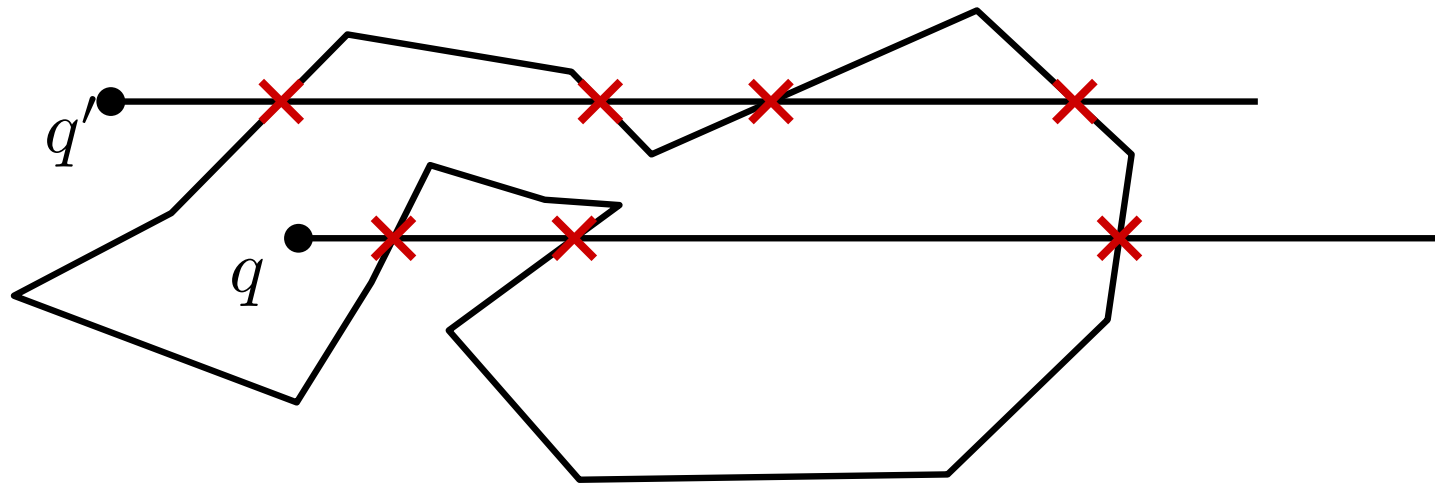
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



## a) Korrektheit

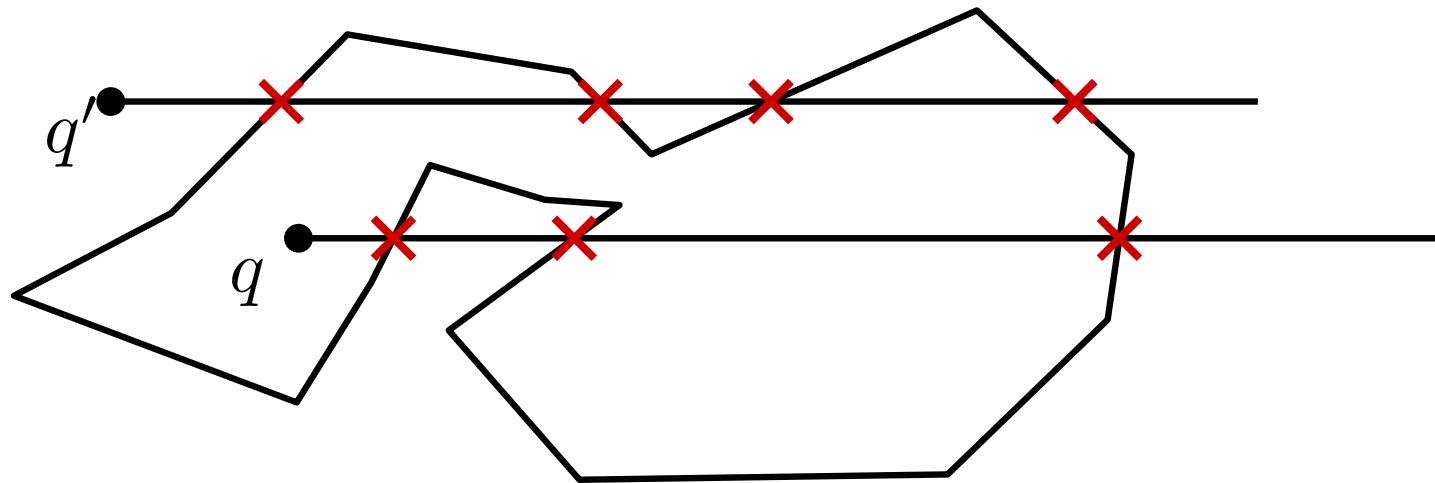
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



## b) Degenerierte Fälle?

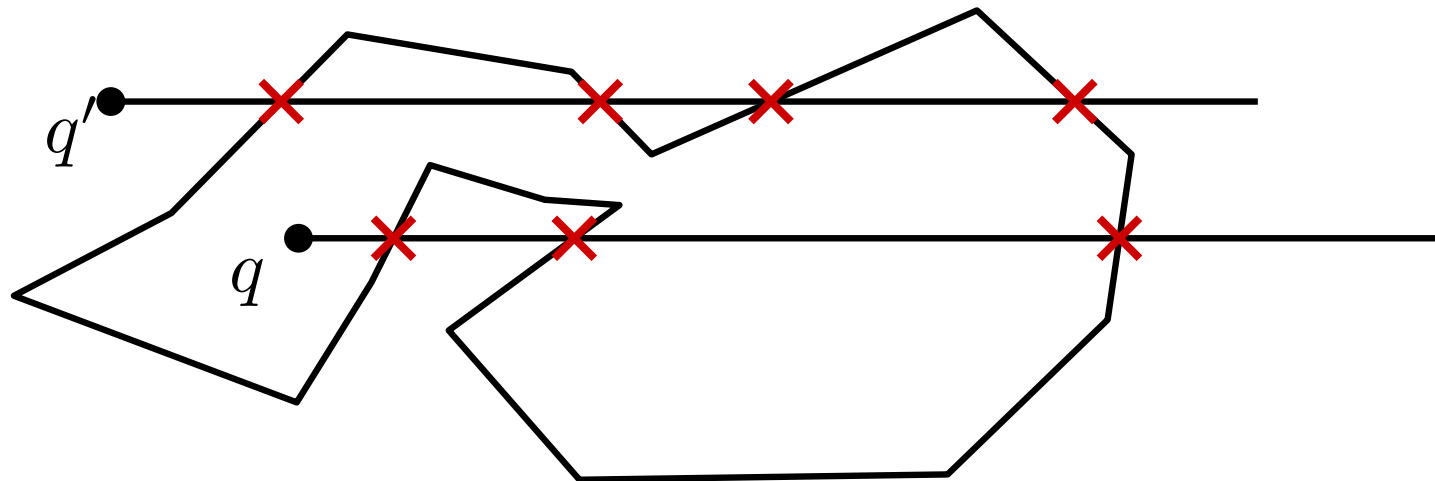
# Aufgabe 1

## Problem:

Bestimme ob Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  im Inneren eines Polygons  $P$  liegt.

## Algorithmus:

1. Starte in  $q$  eine horizontal verlaufende Halbgerade  $\rho$ .
2. Zähle Schnitte von Polygonkanten mit  $\rho$ .
  - Anzahl Schnitte gerade:  $q$  nicht im Inneren von  $P$
  - Anzahl Schnitte ungerade:  $q$  im Inneren von  $P$



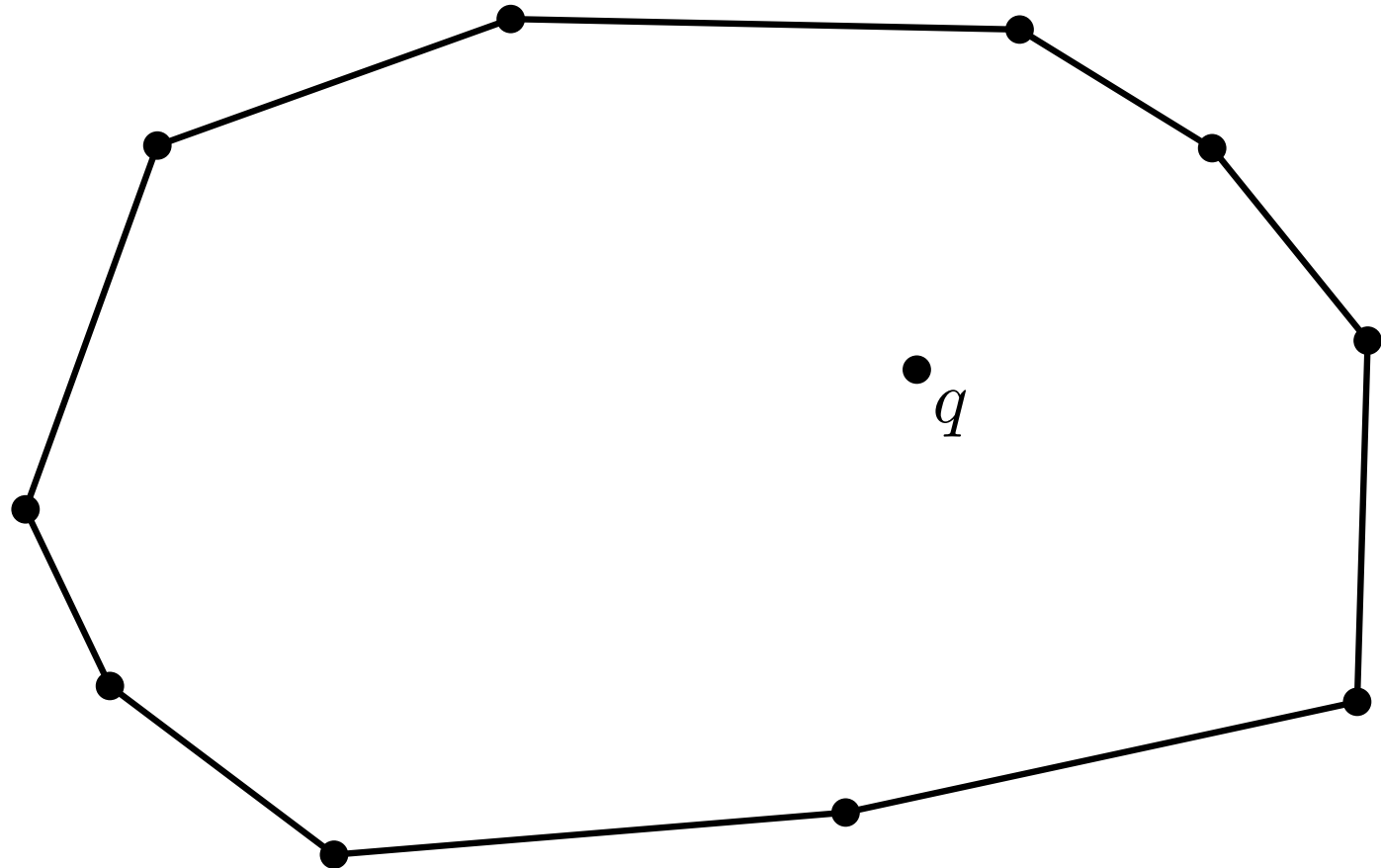
## c) Laufzeit?

# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

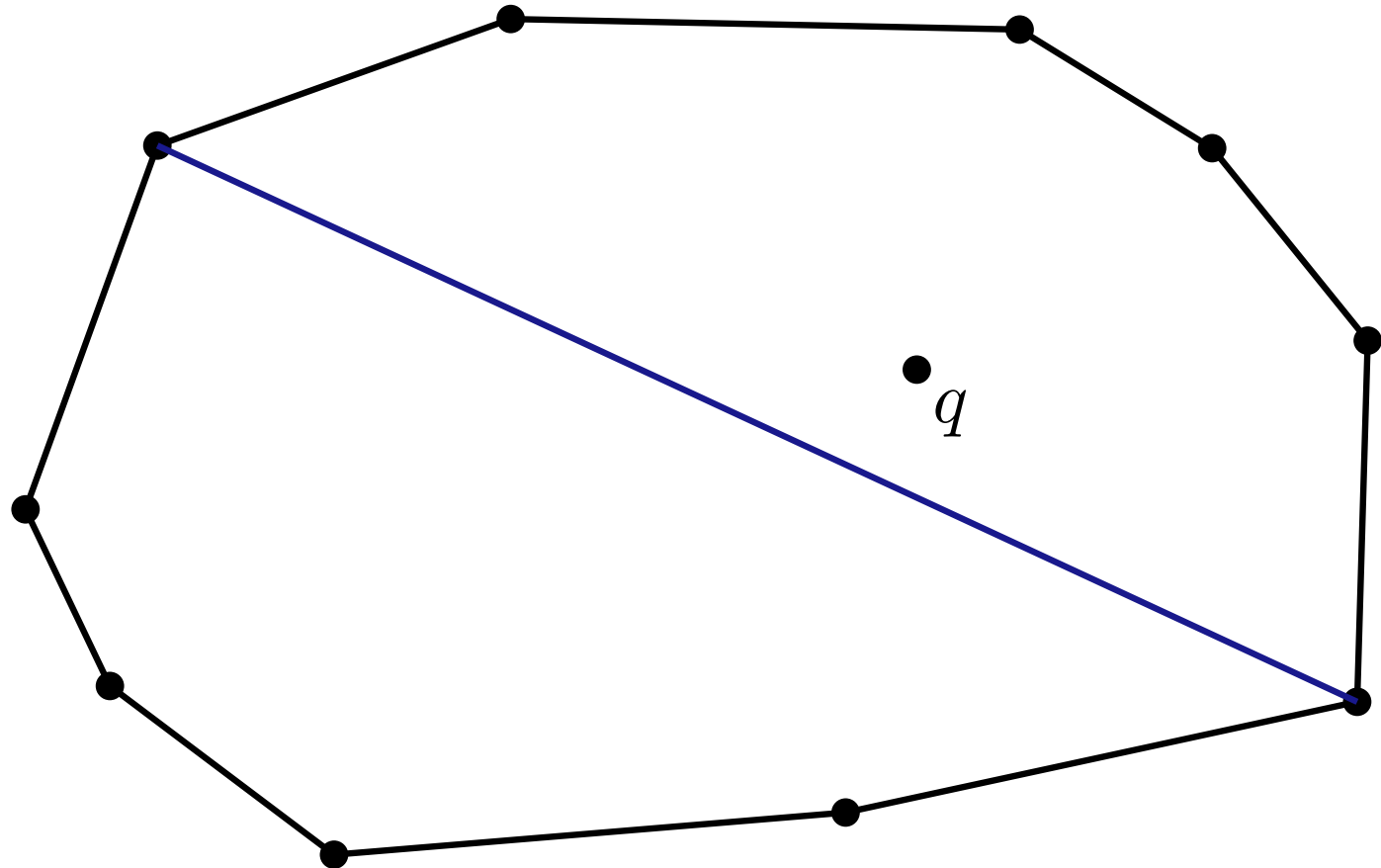


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

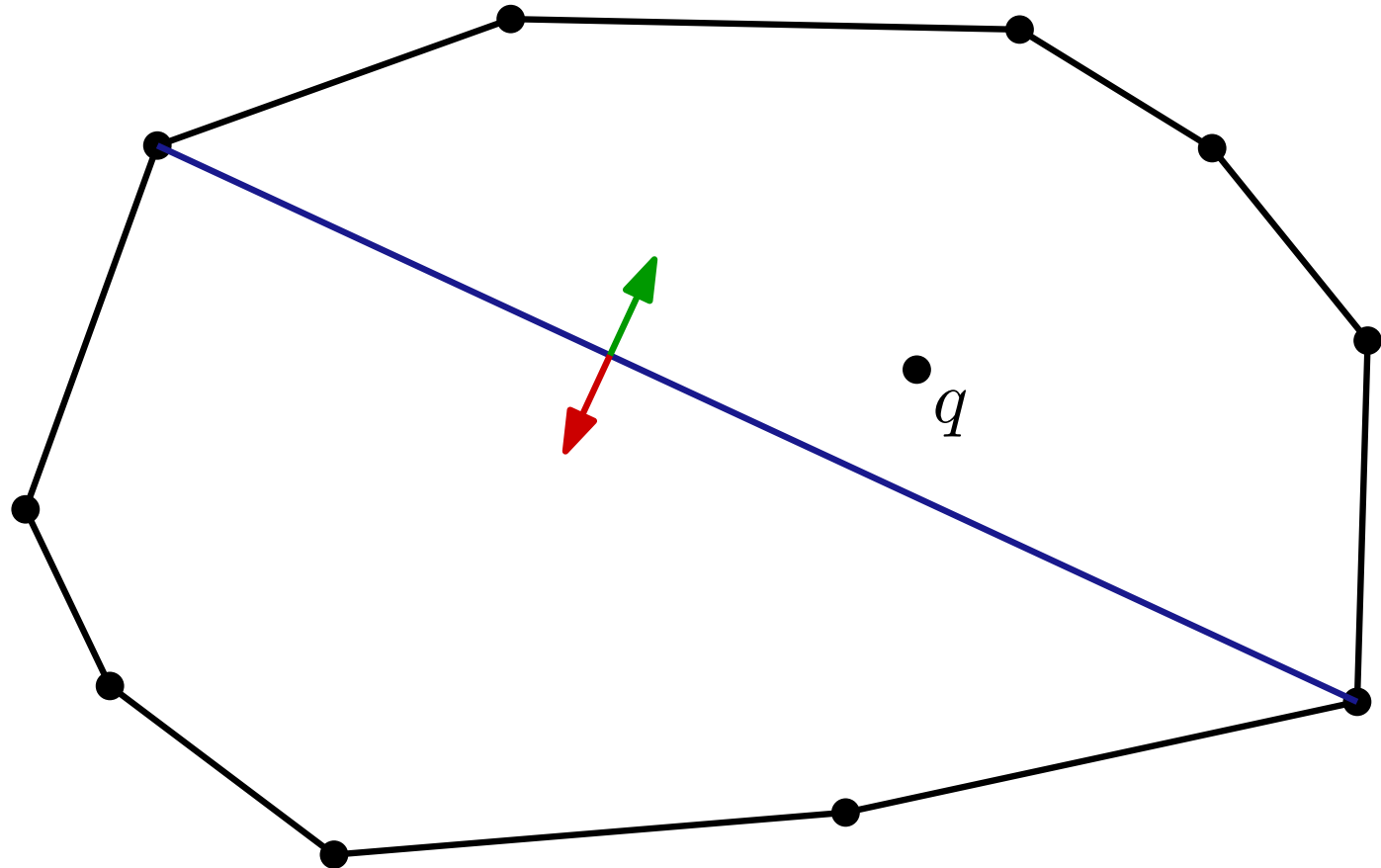


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$



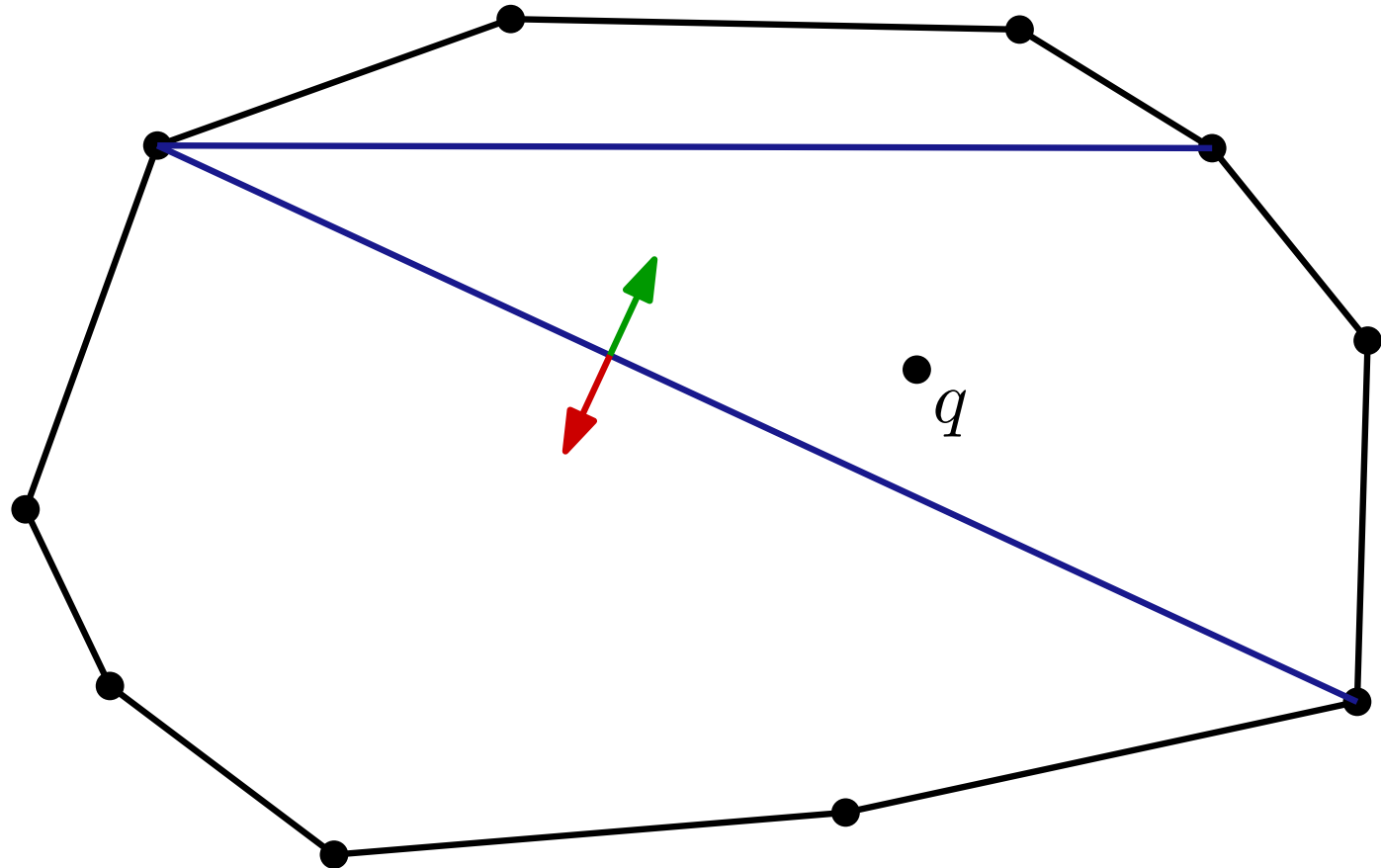


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

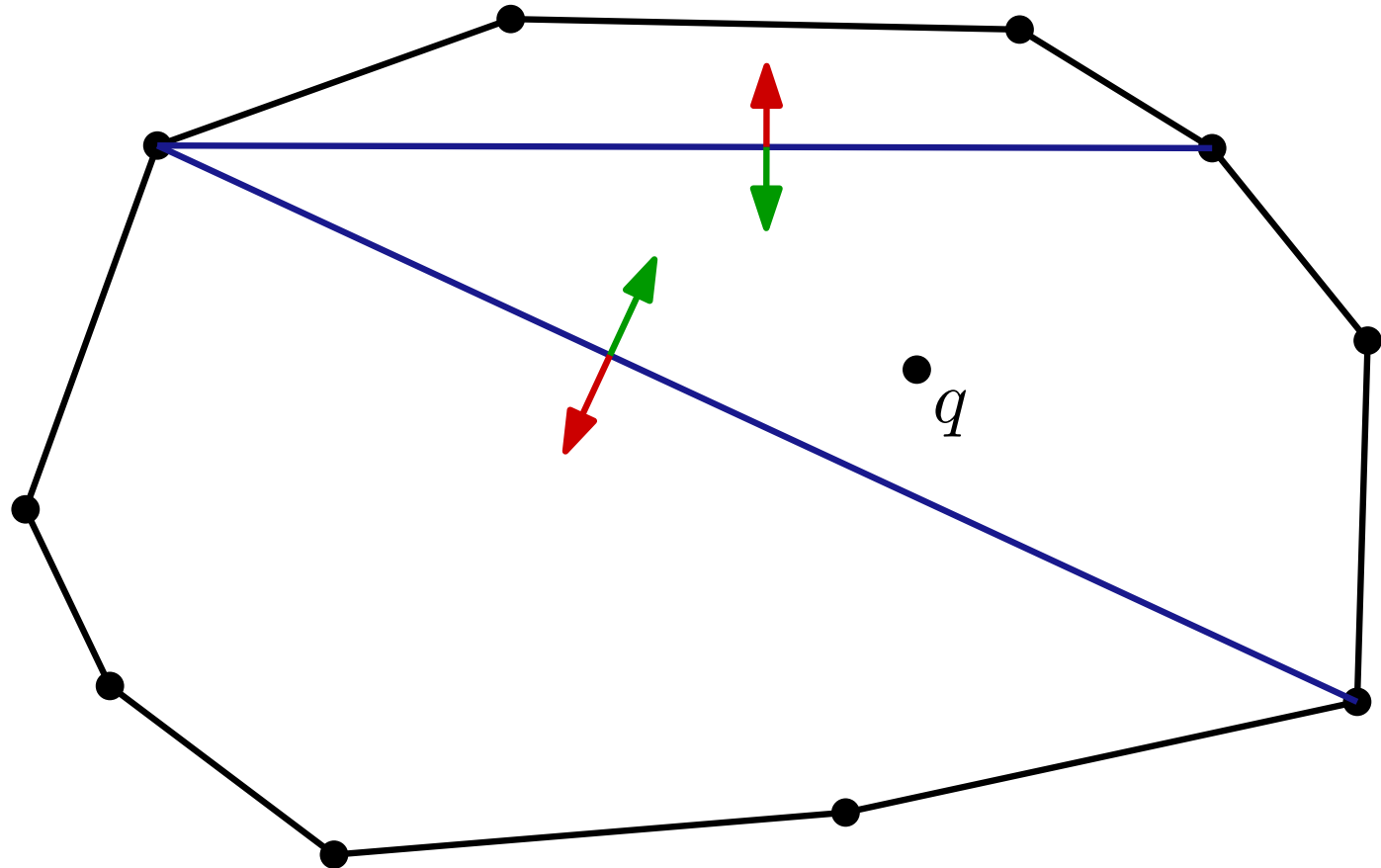


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

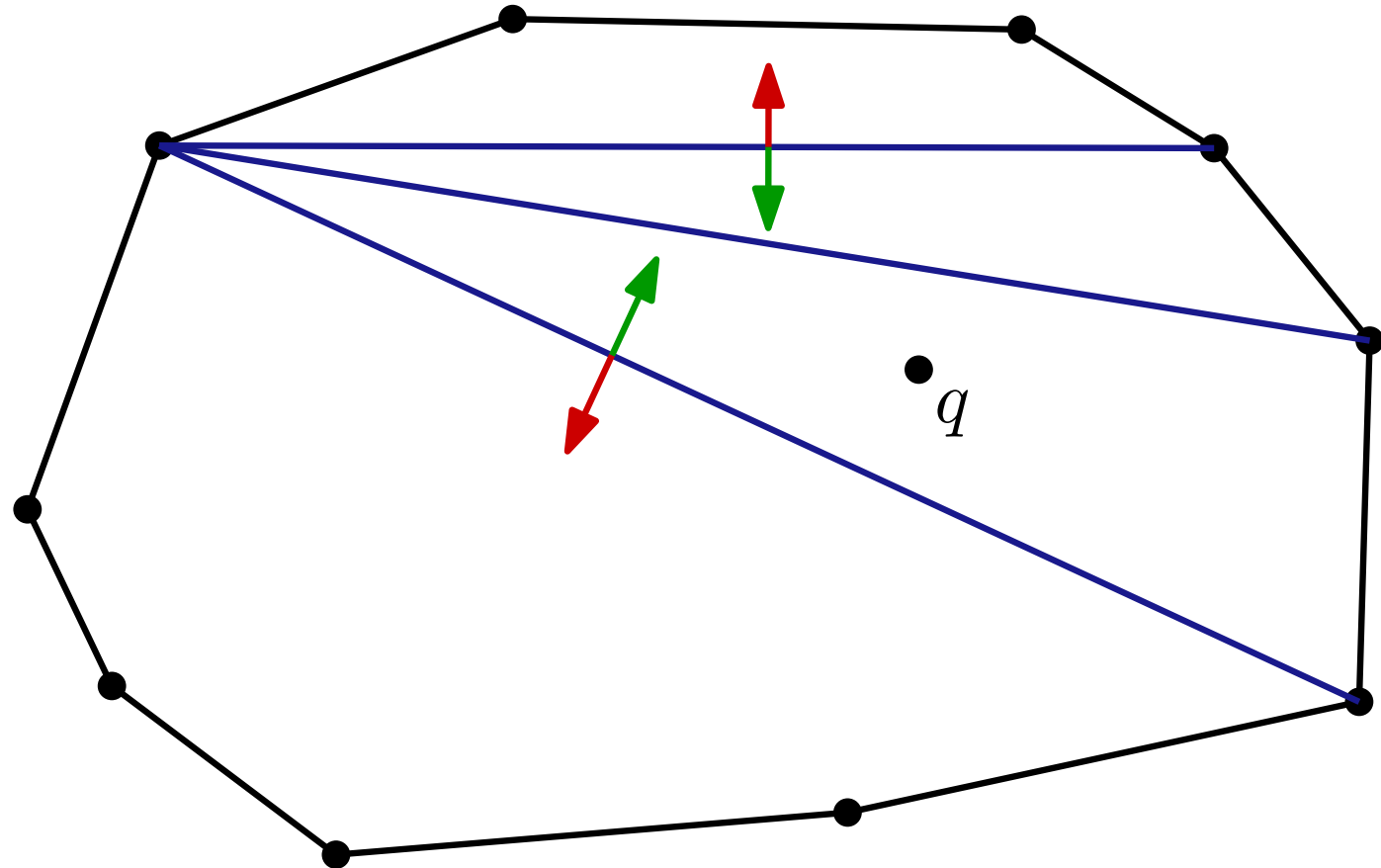


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

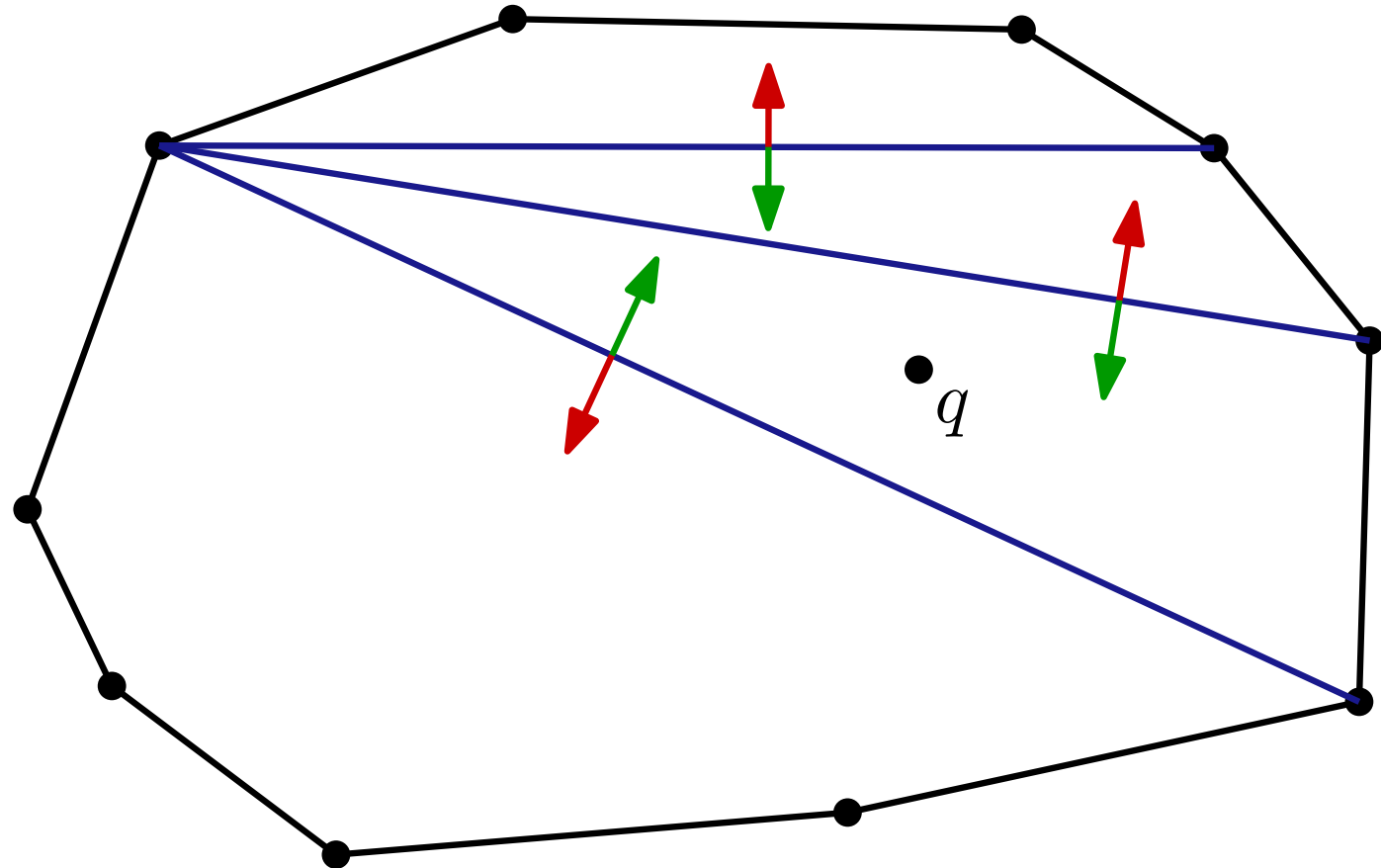


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

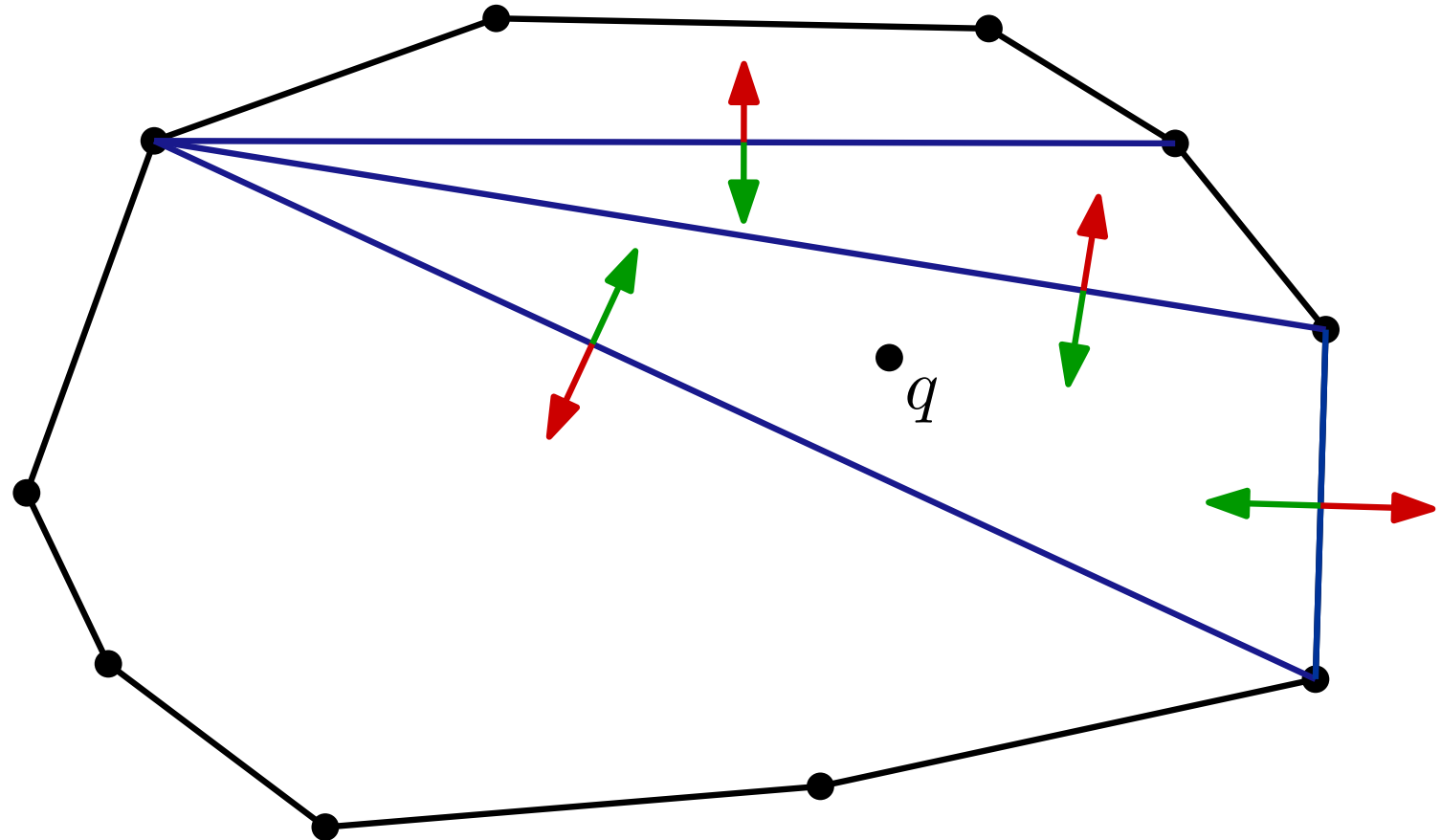


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

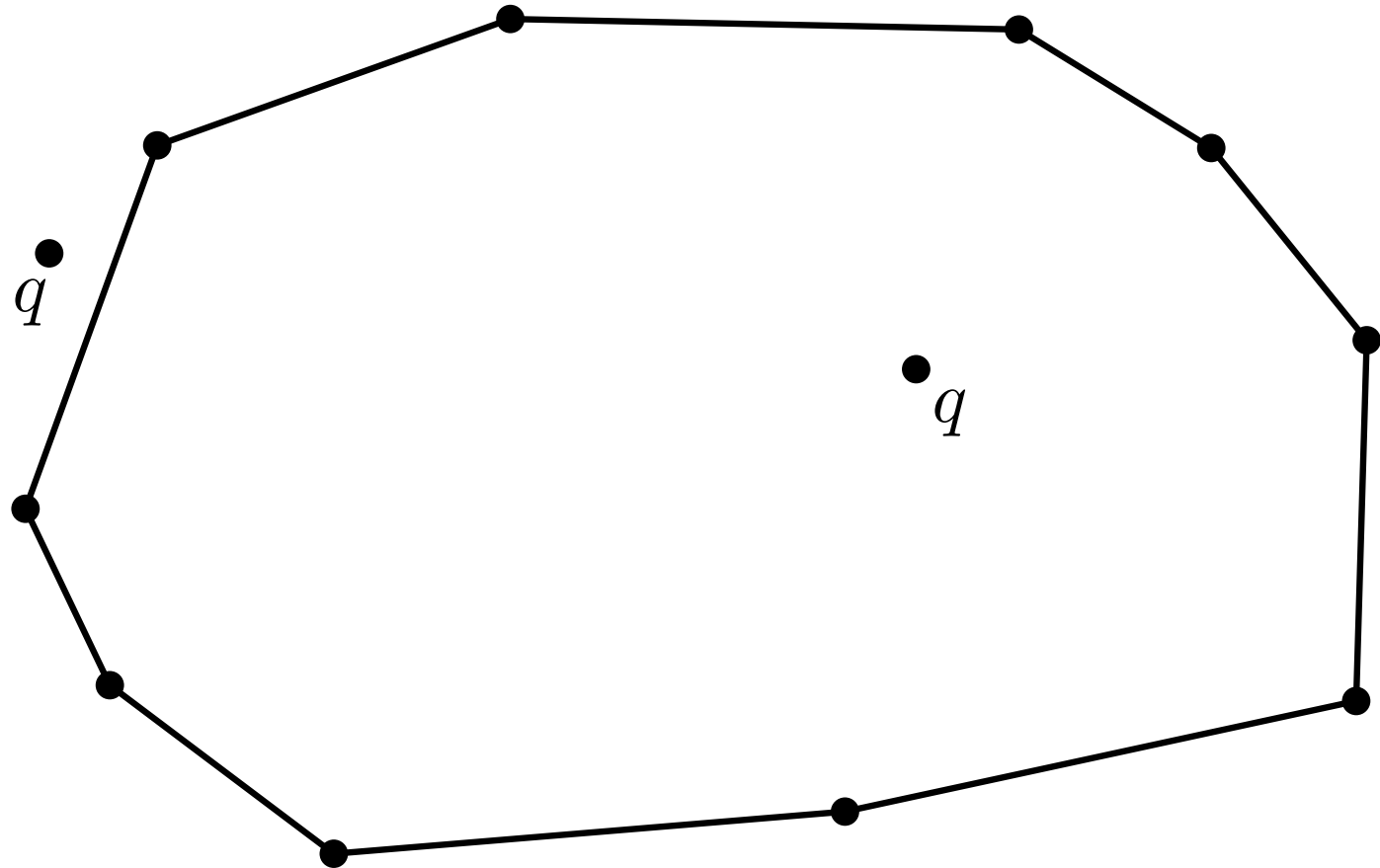


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

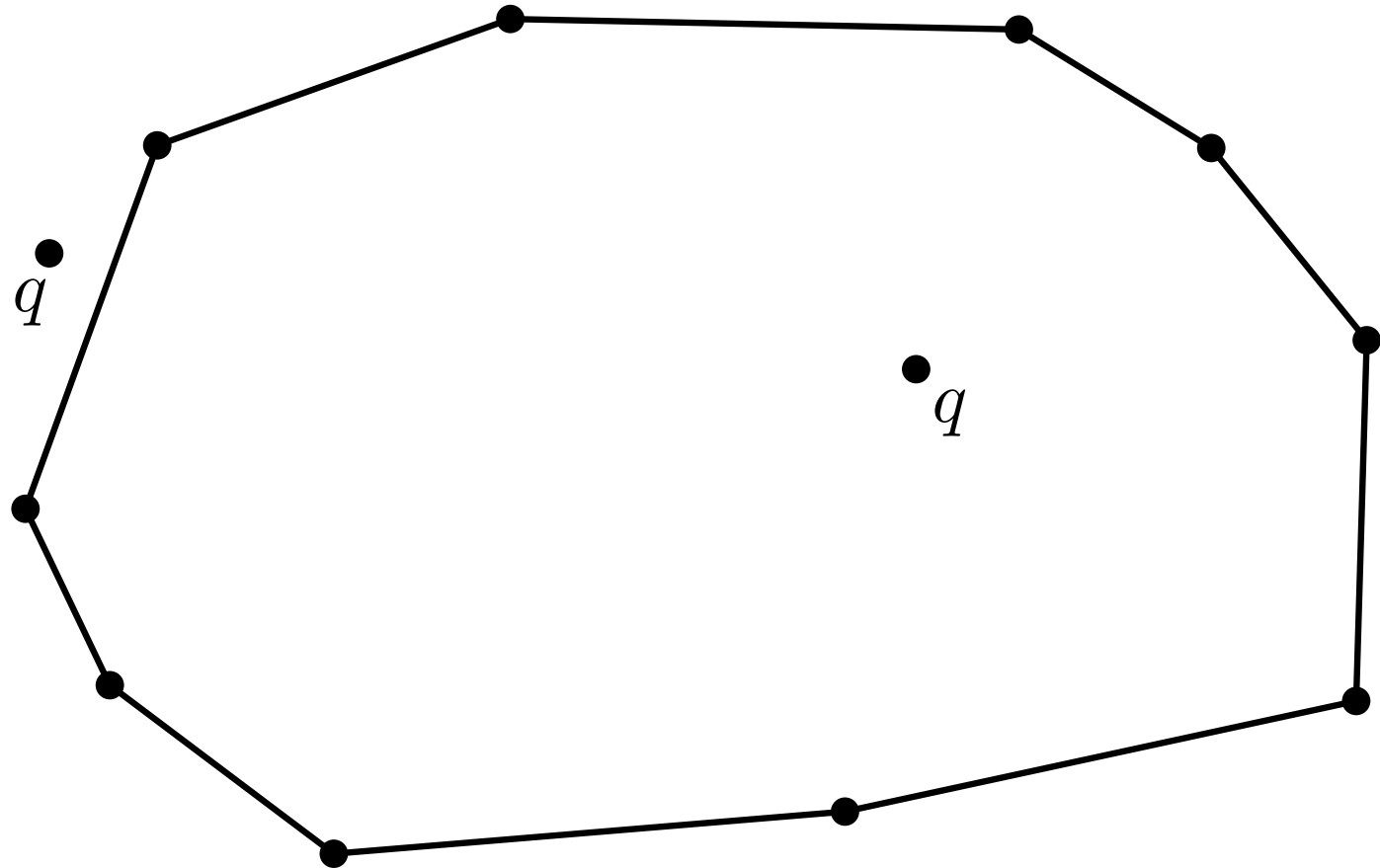


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

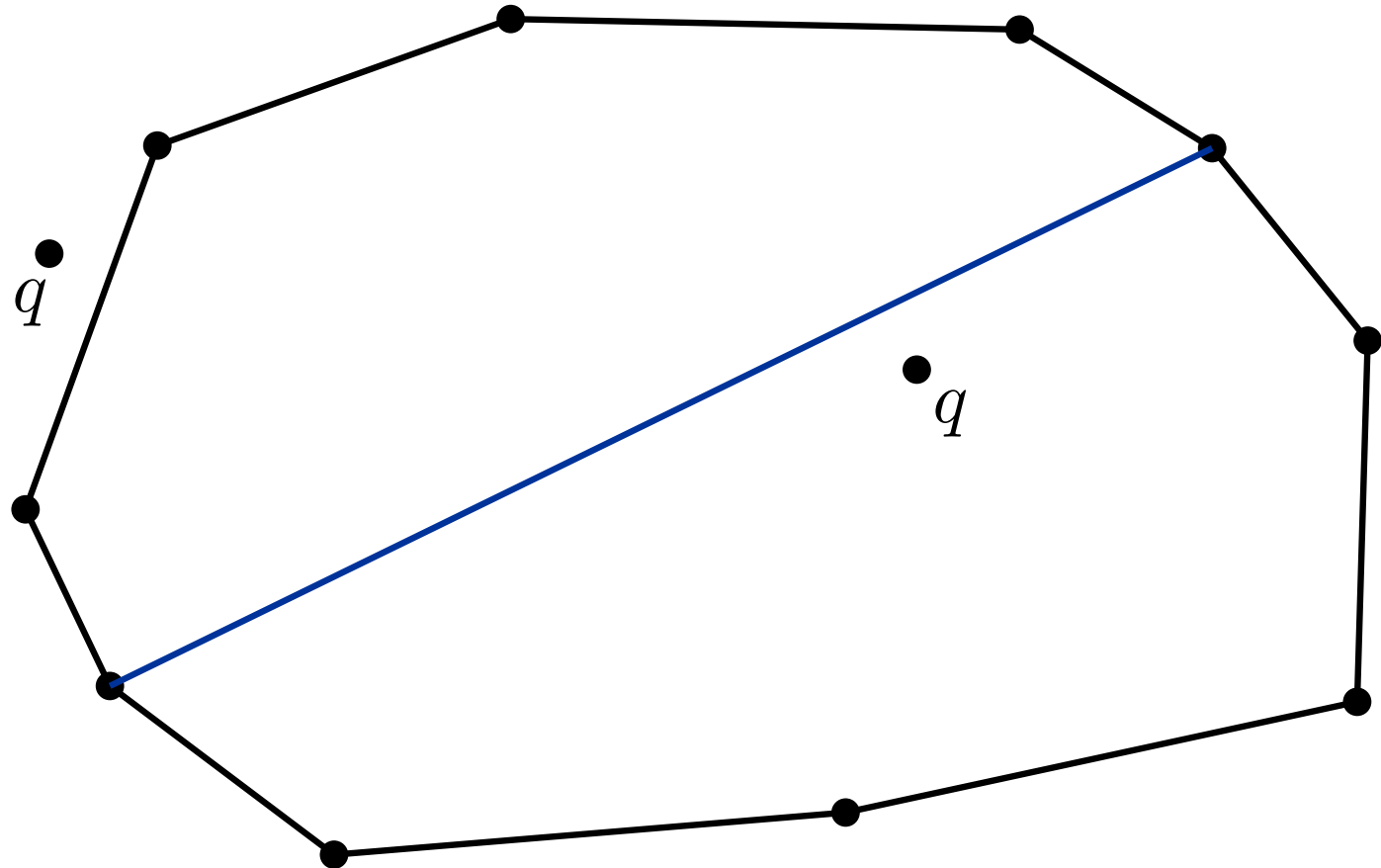


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$



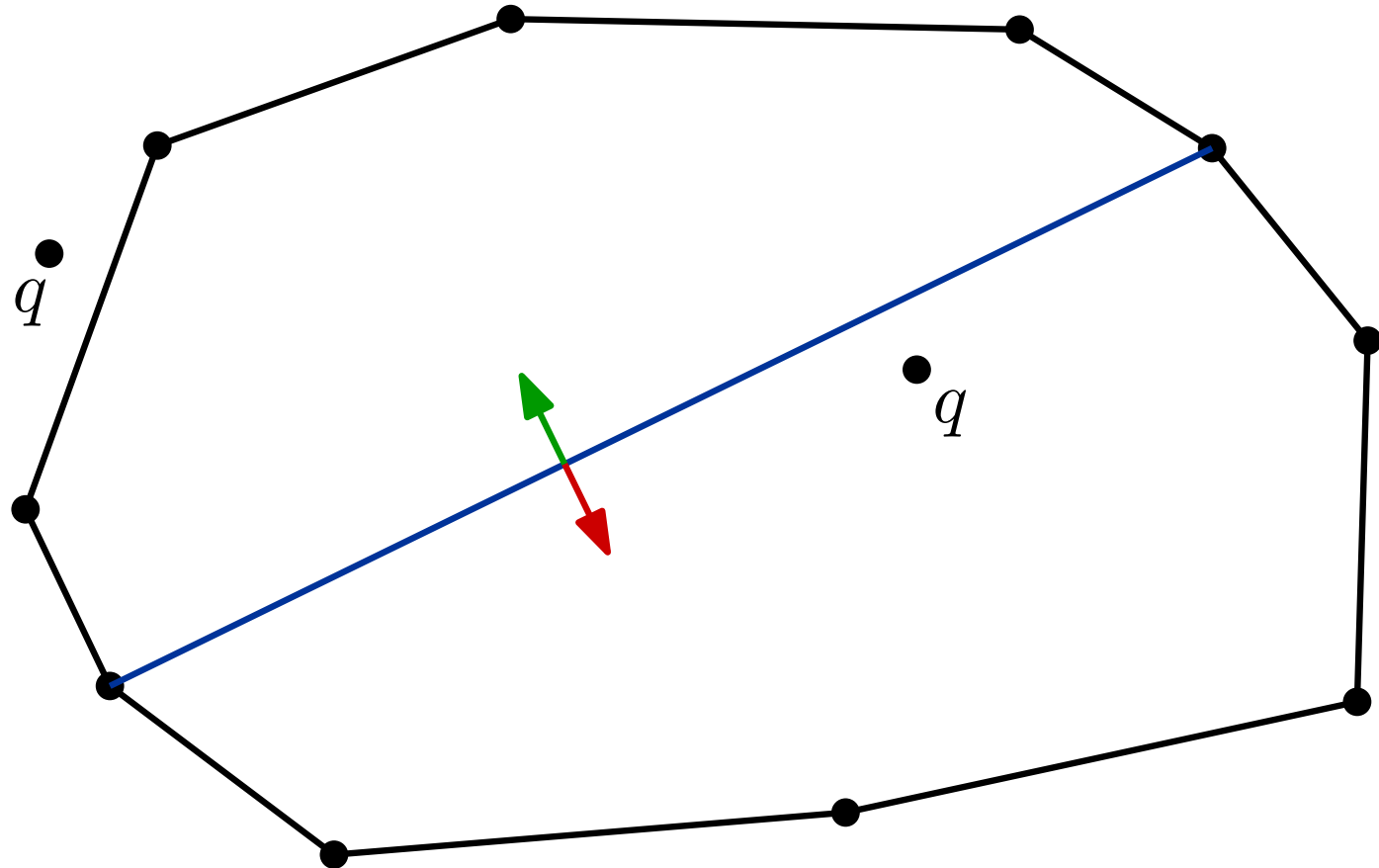


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

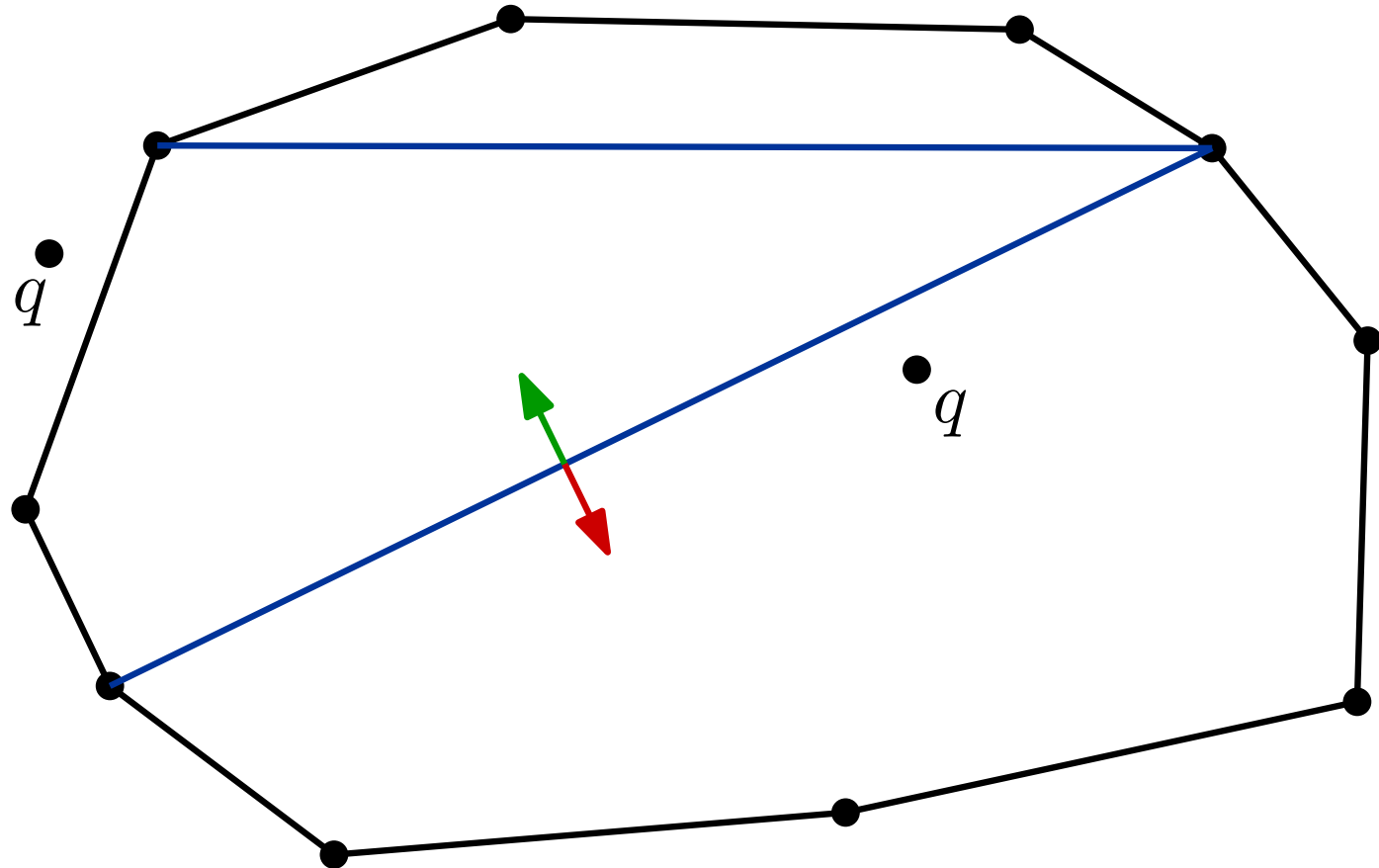


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

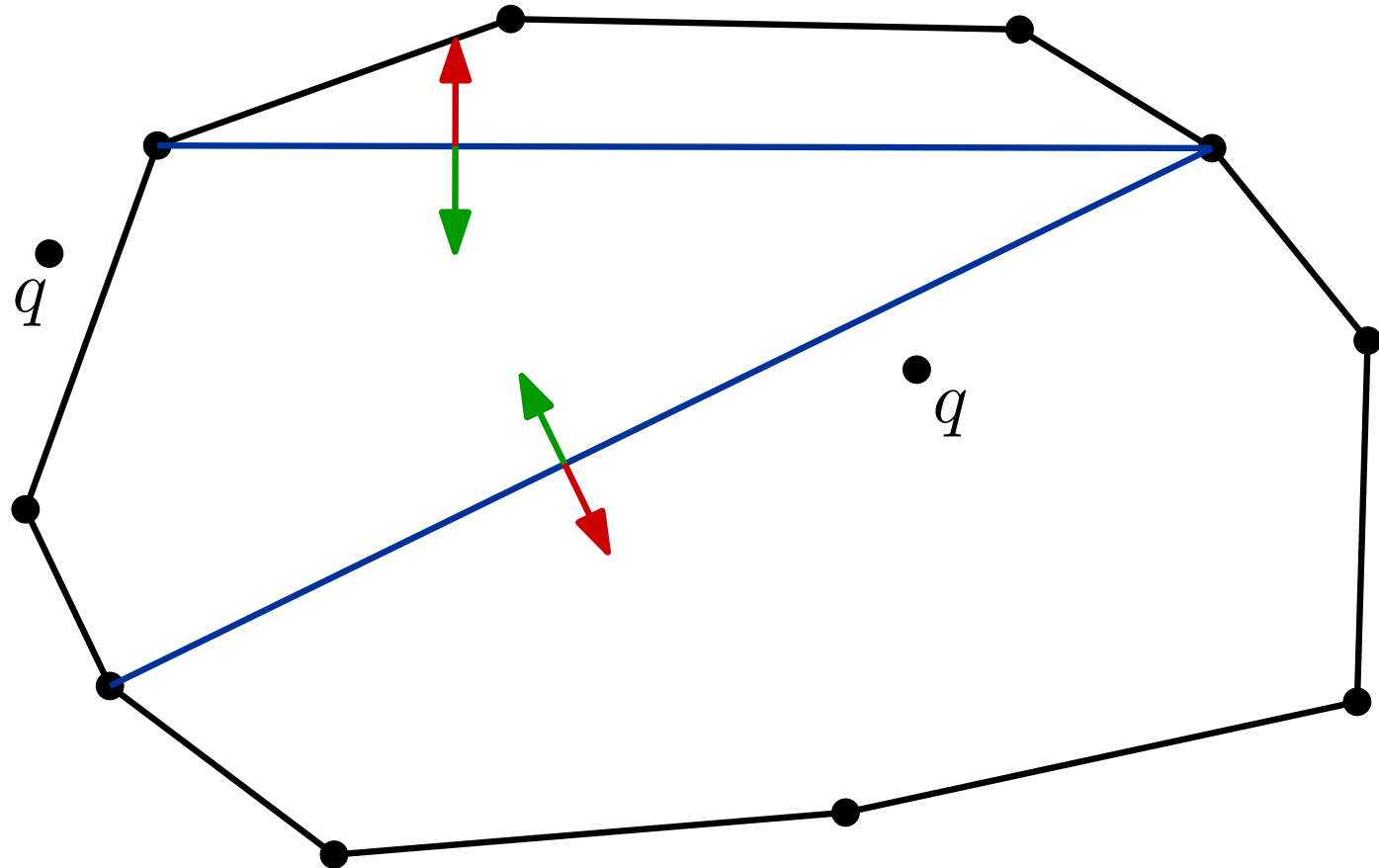


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

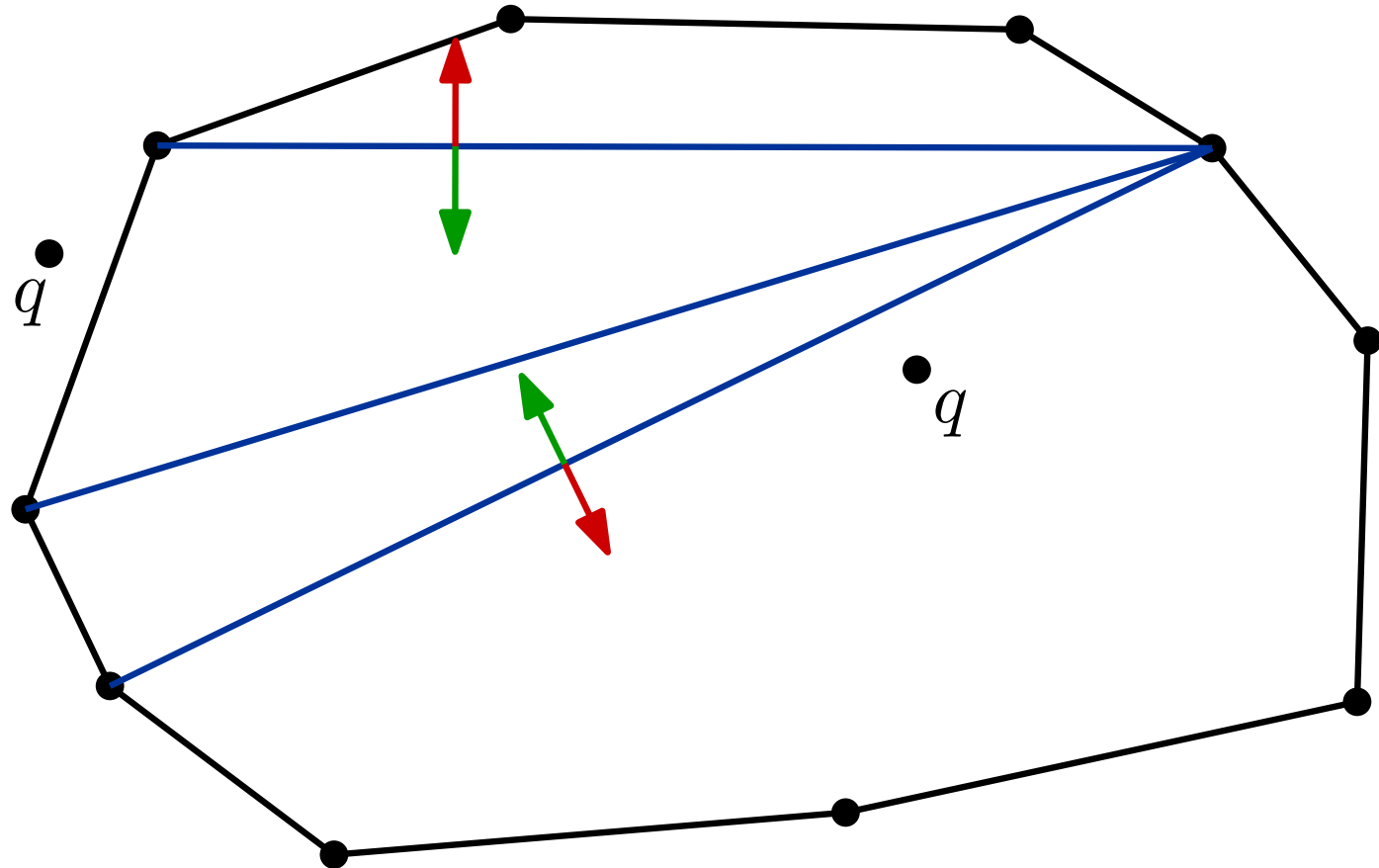


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

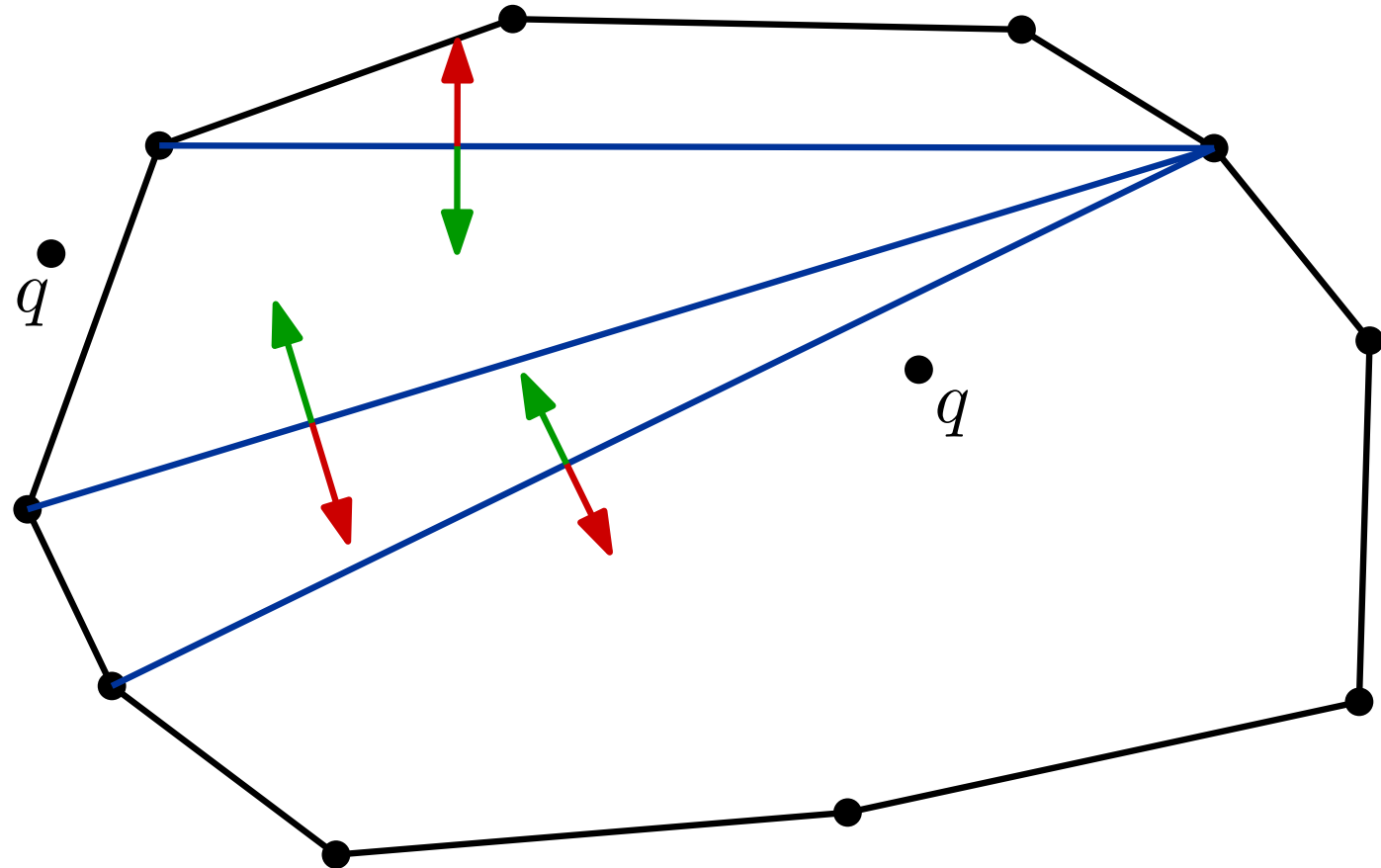


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

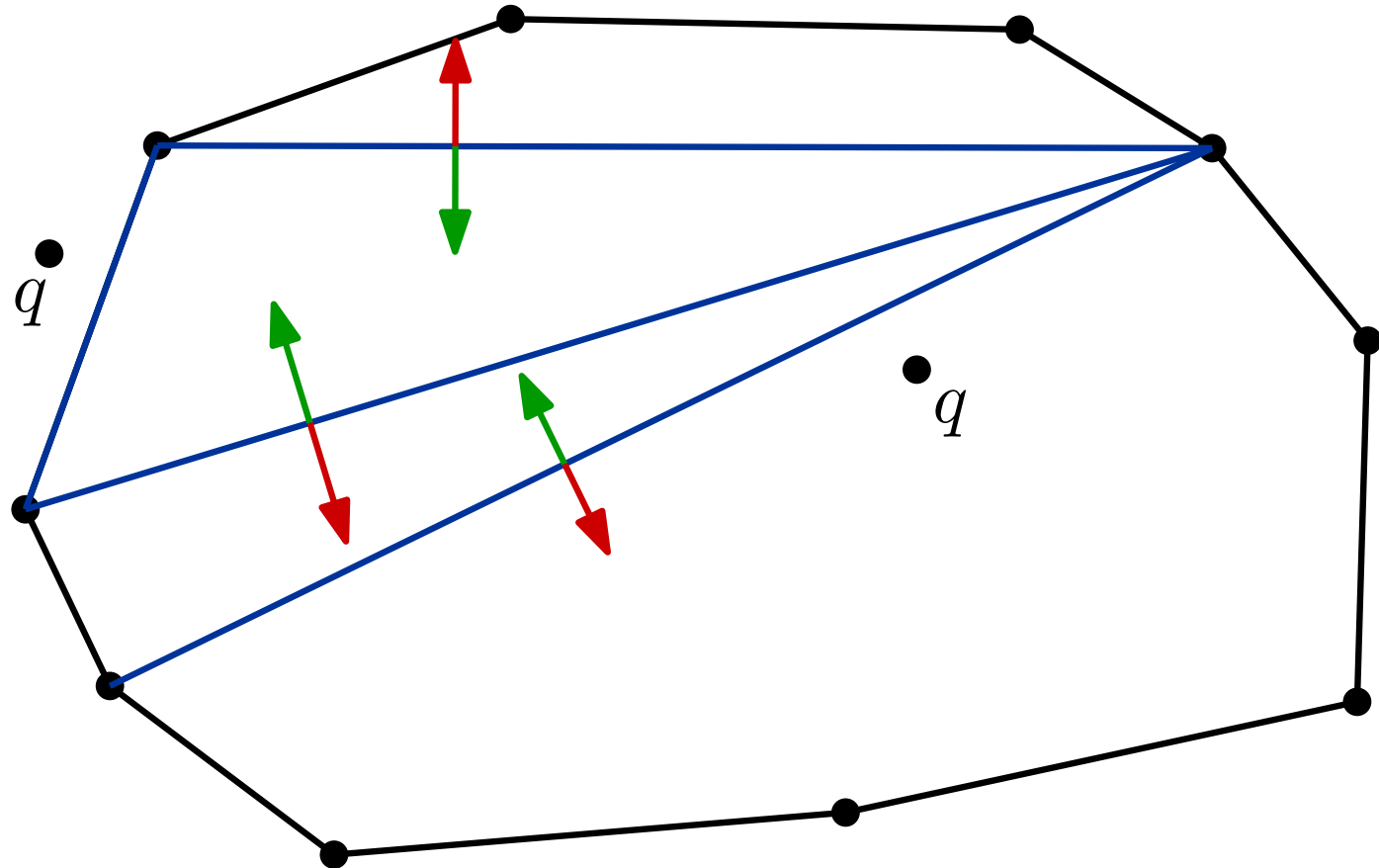


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

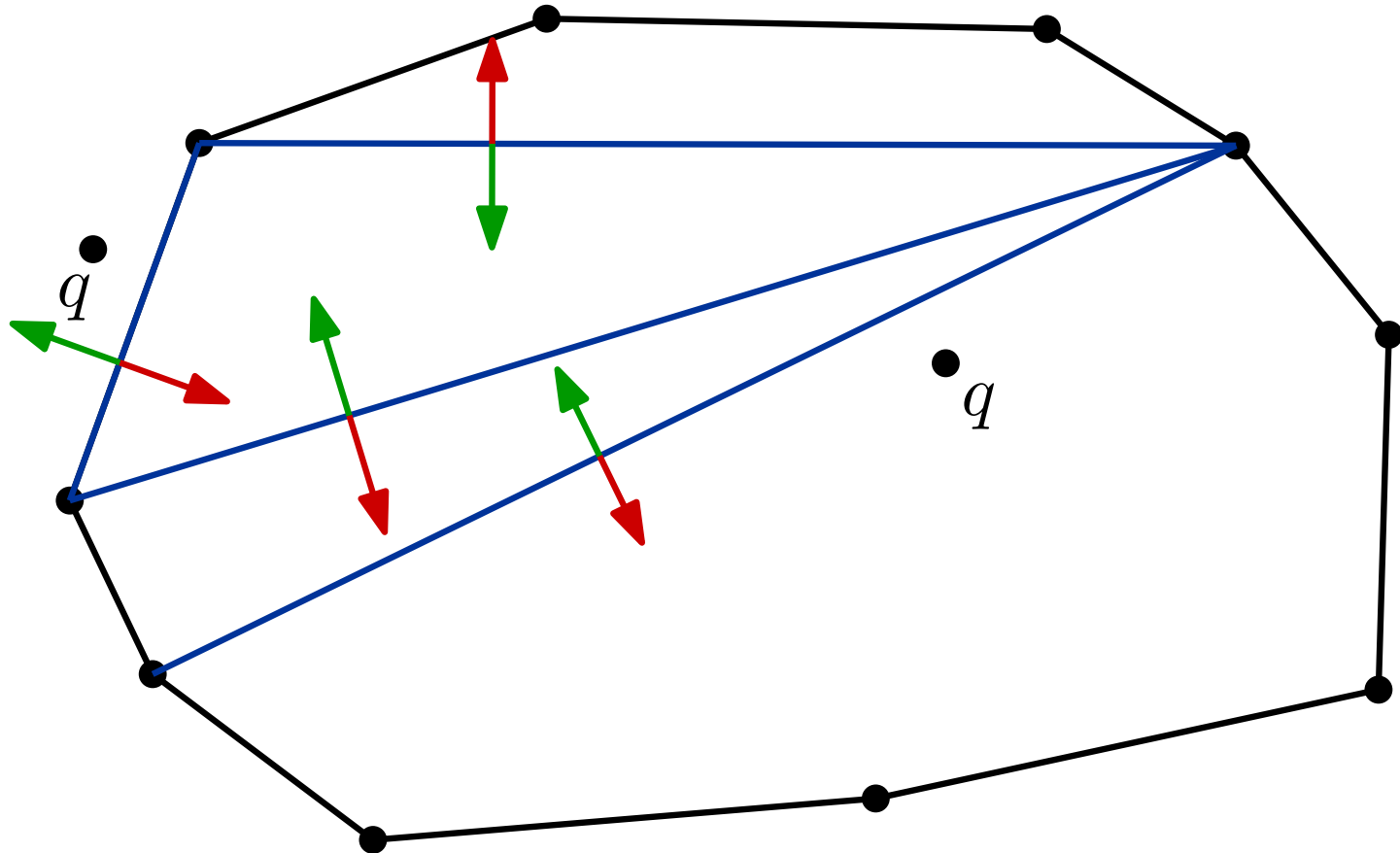


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- konvexes Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

a) Liegt  $q$  im Inneren von  $P$ ?  $\mathcal{O}(\log n)$

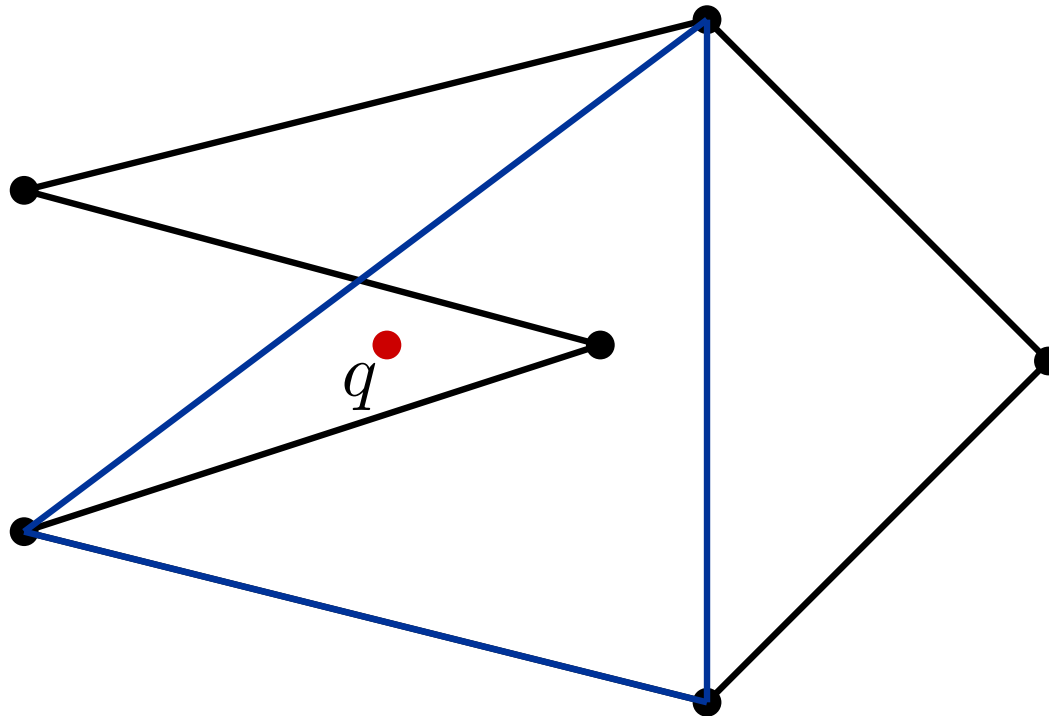


# Aufgabe 2

## Gegeben:

- Punkt  $q$
- $y$ -monotones Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten

b) Kann man das Verfahren aus a) anpassen?

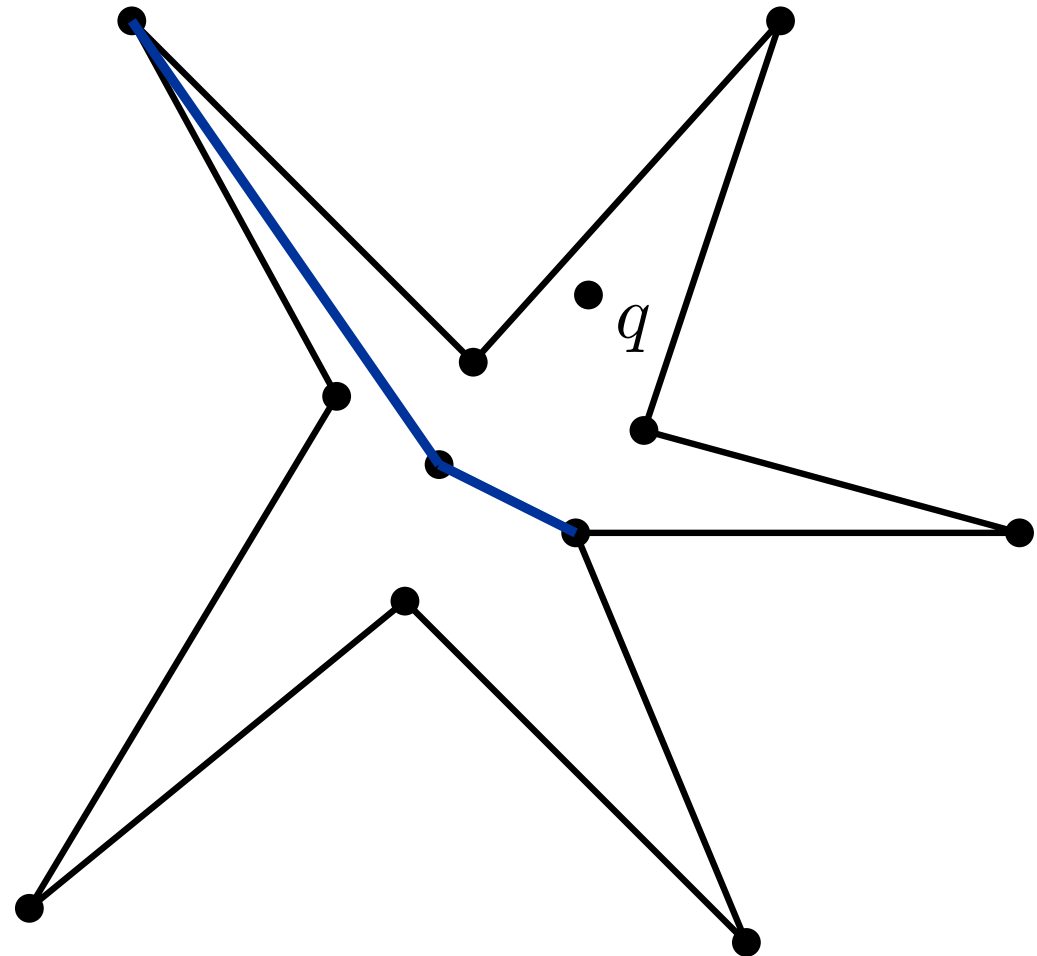




# Aufgabe 3

## Gegeben:

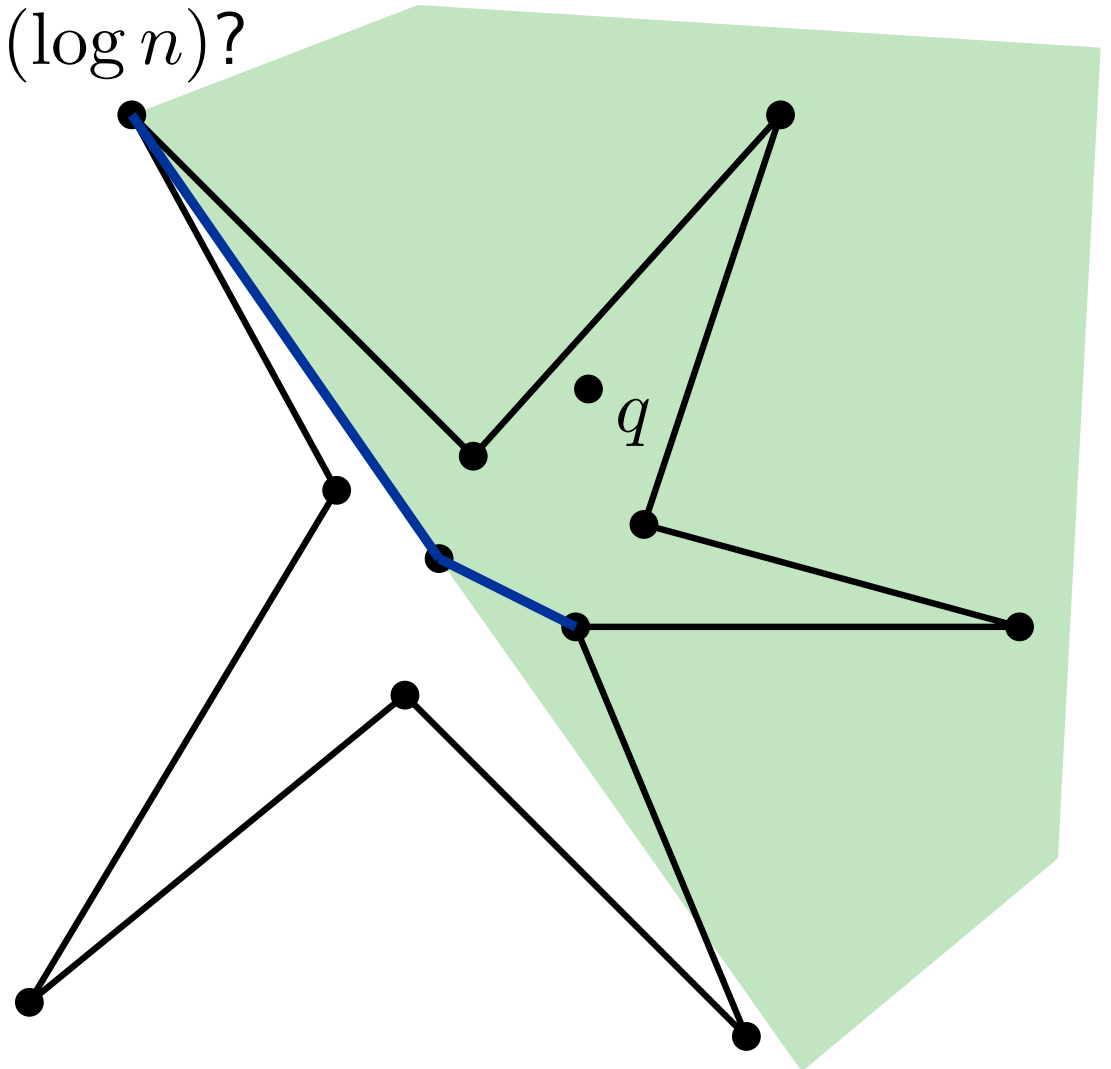
- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?



# Aufgabe 3

## Gegeben:

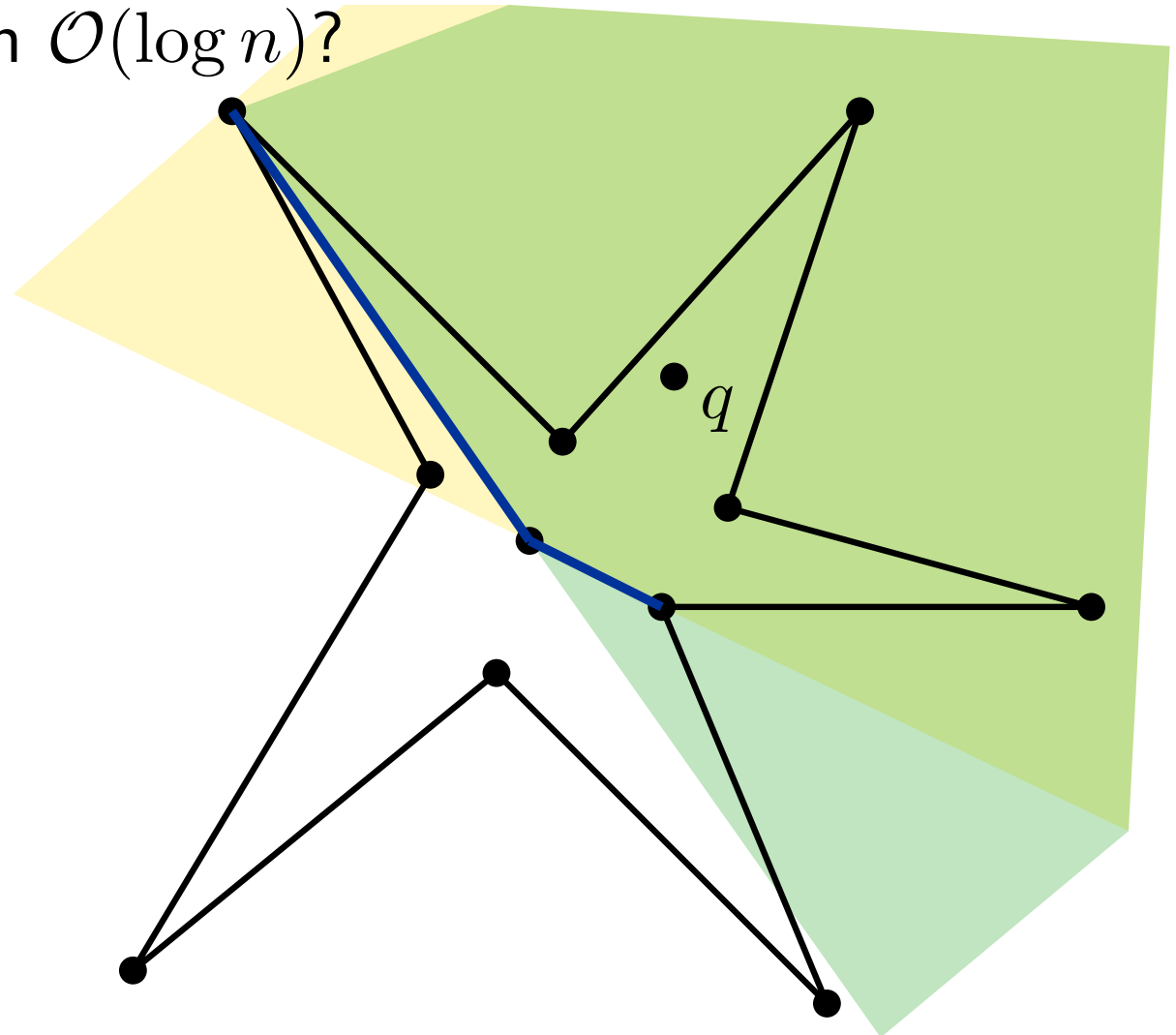
- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?



# Aufgabe 3

## Gegeben:

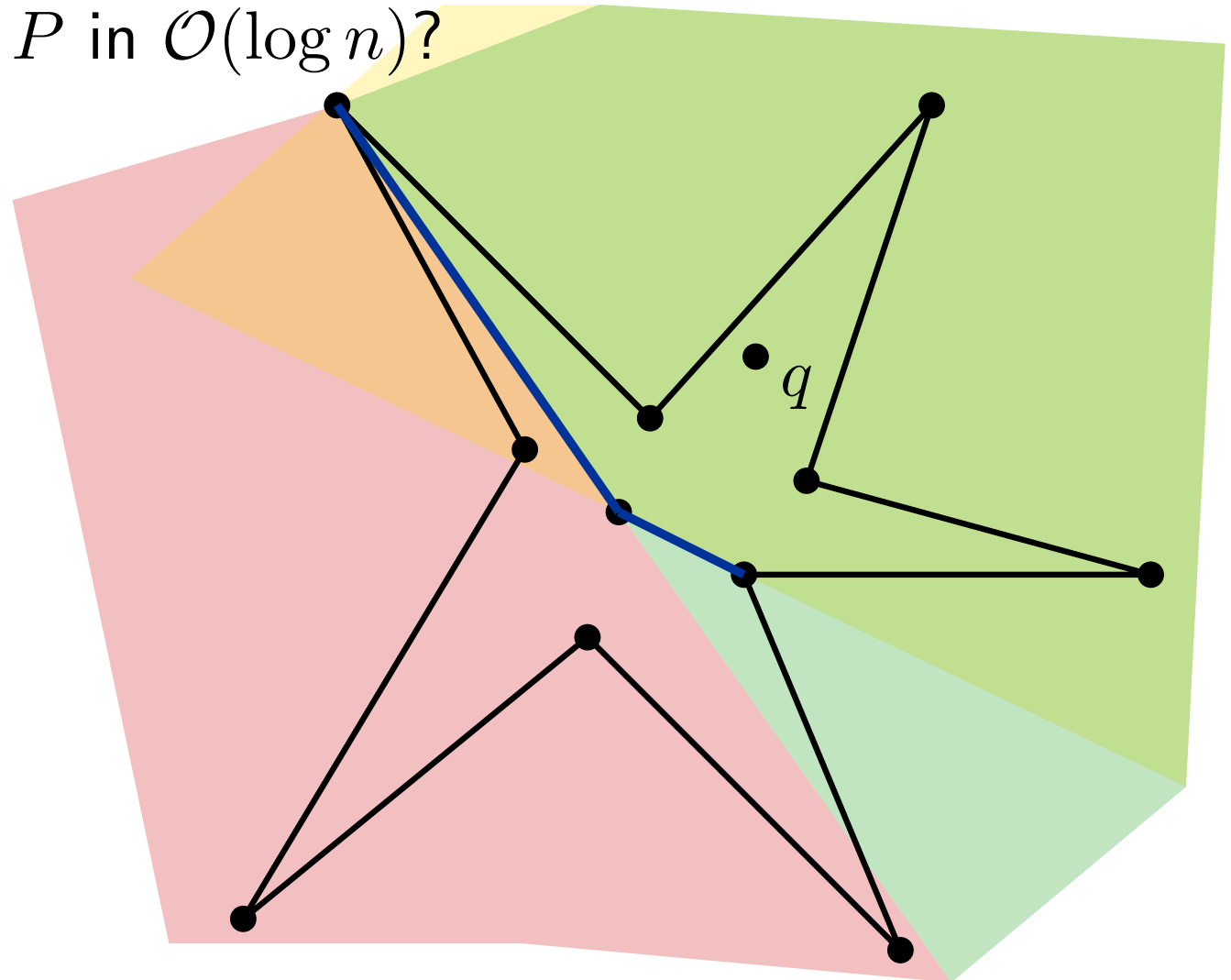
- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?



# Aufgabe 3

## Gegeben:

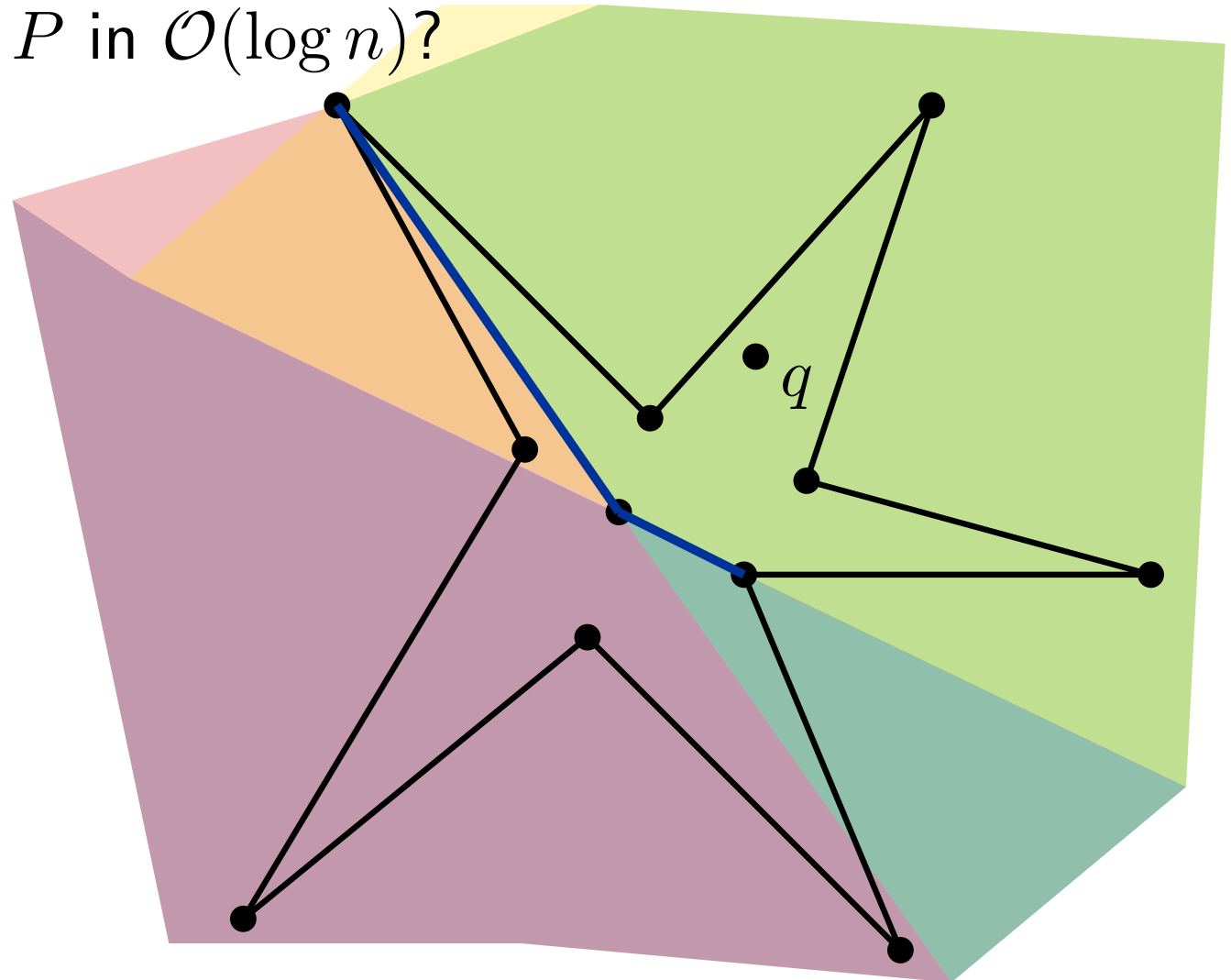
- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?



# Aufgabe 3

## Gegeben:

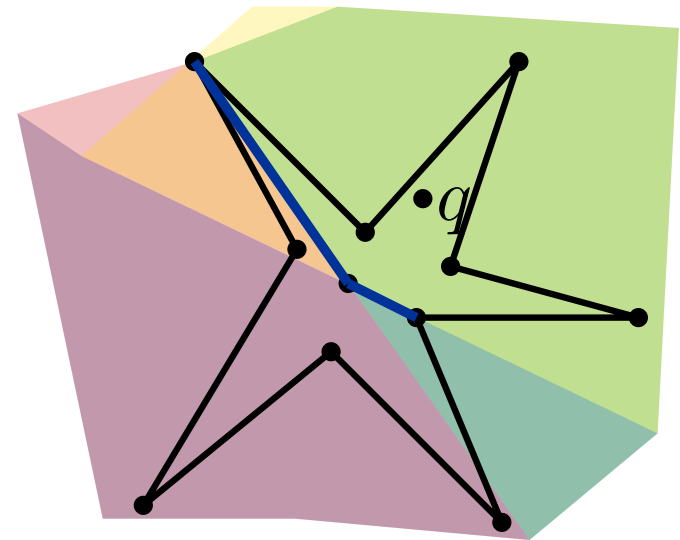
- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?



# Aufgabe 3

## Gegeben:

- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?

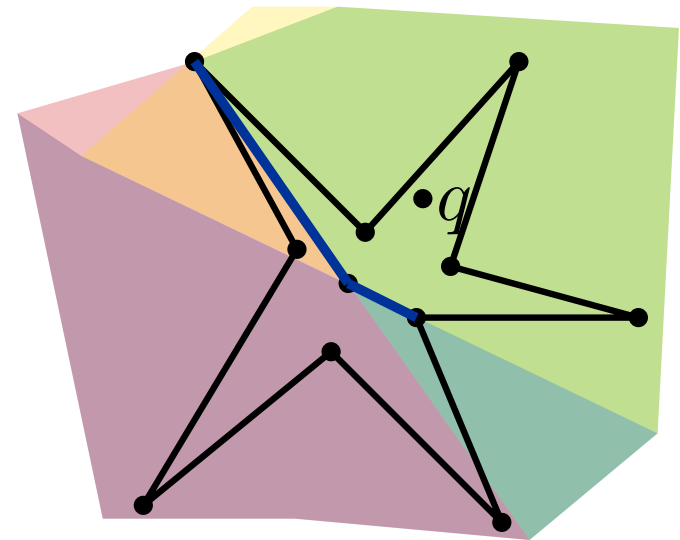


# Aufgabe 3

## Gegeben:

- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- a)  $q$  im Inneren von  $P$  in  $\mathcal{O}(\log n)$ ?

s. Tafel

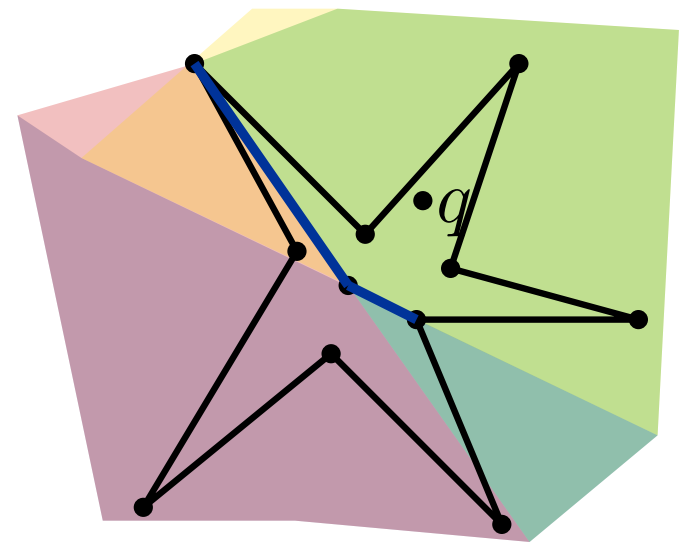


# Aufgabe 3

## Gegeben:

- Punkt  $q$
  - sternförmiges Polygon  $P$  bestehend aus  $n$  Punkten
- b) Was ist, wenn  $p$  nicht bekannt ist?

s. Tafel



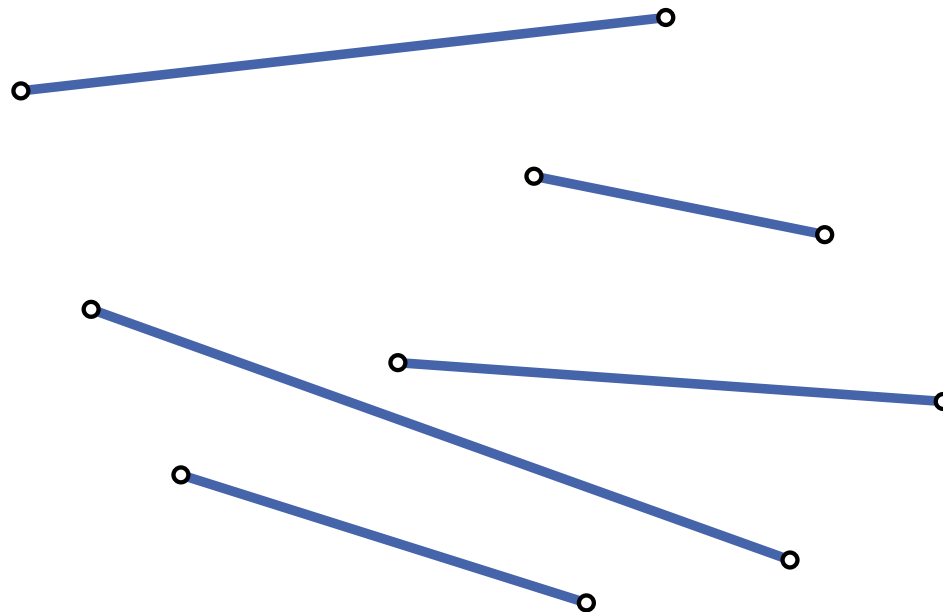


# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich nicht schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

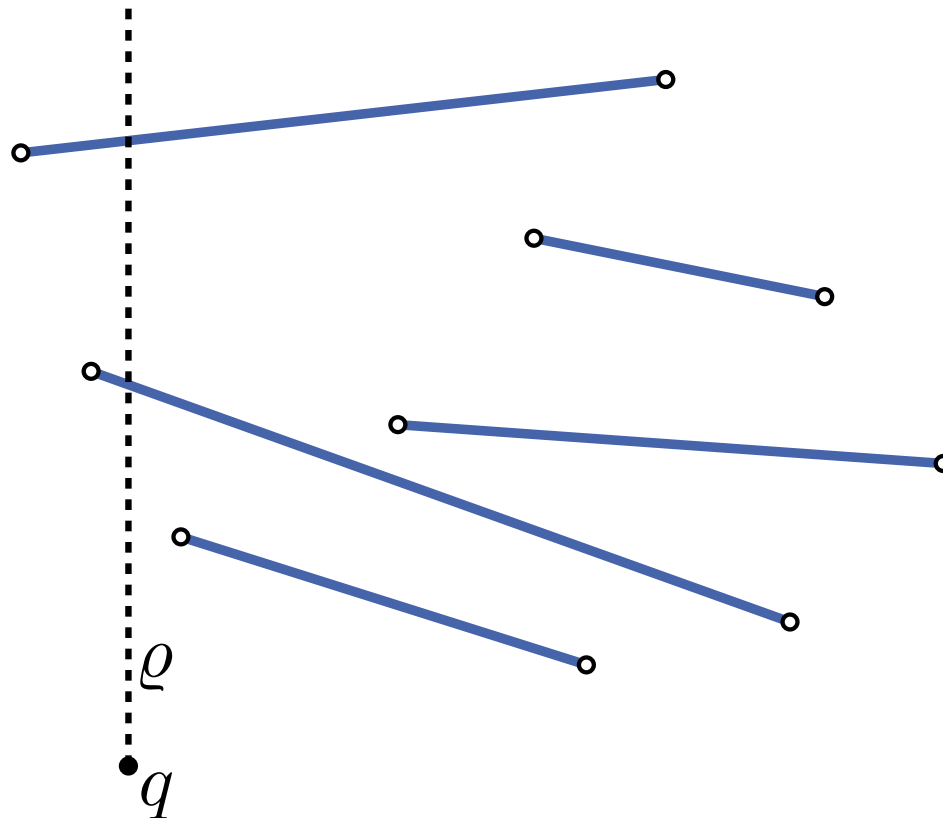


# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich nicht schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

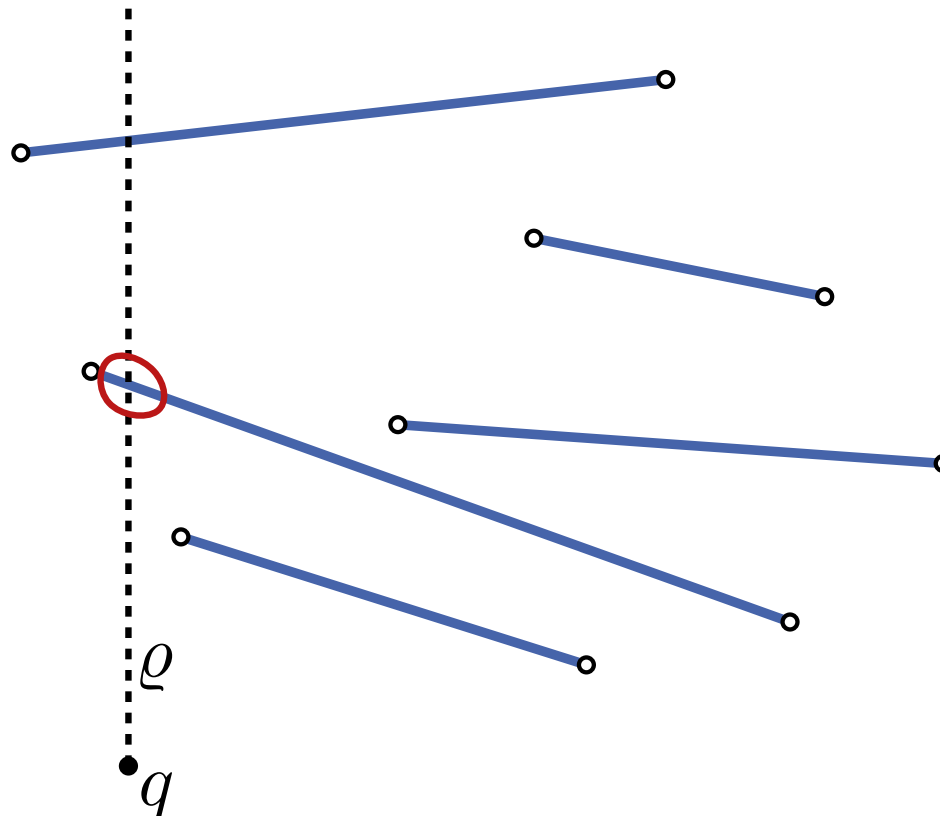


# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich nicht schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

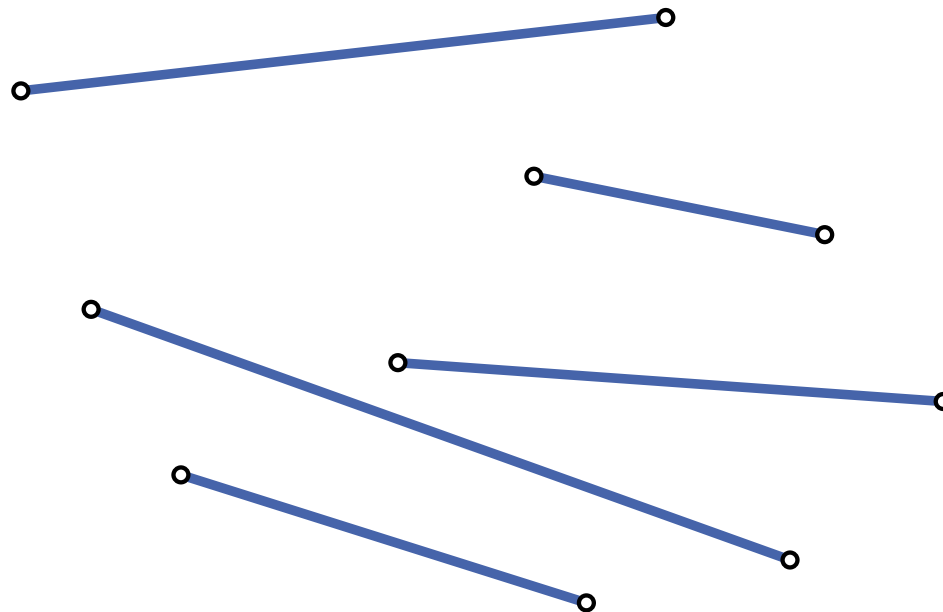


# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich nicht schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

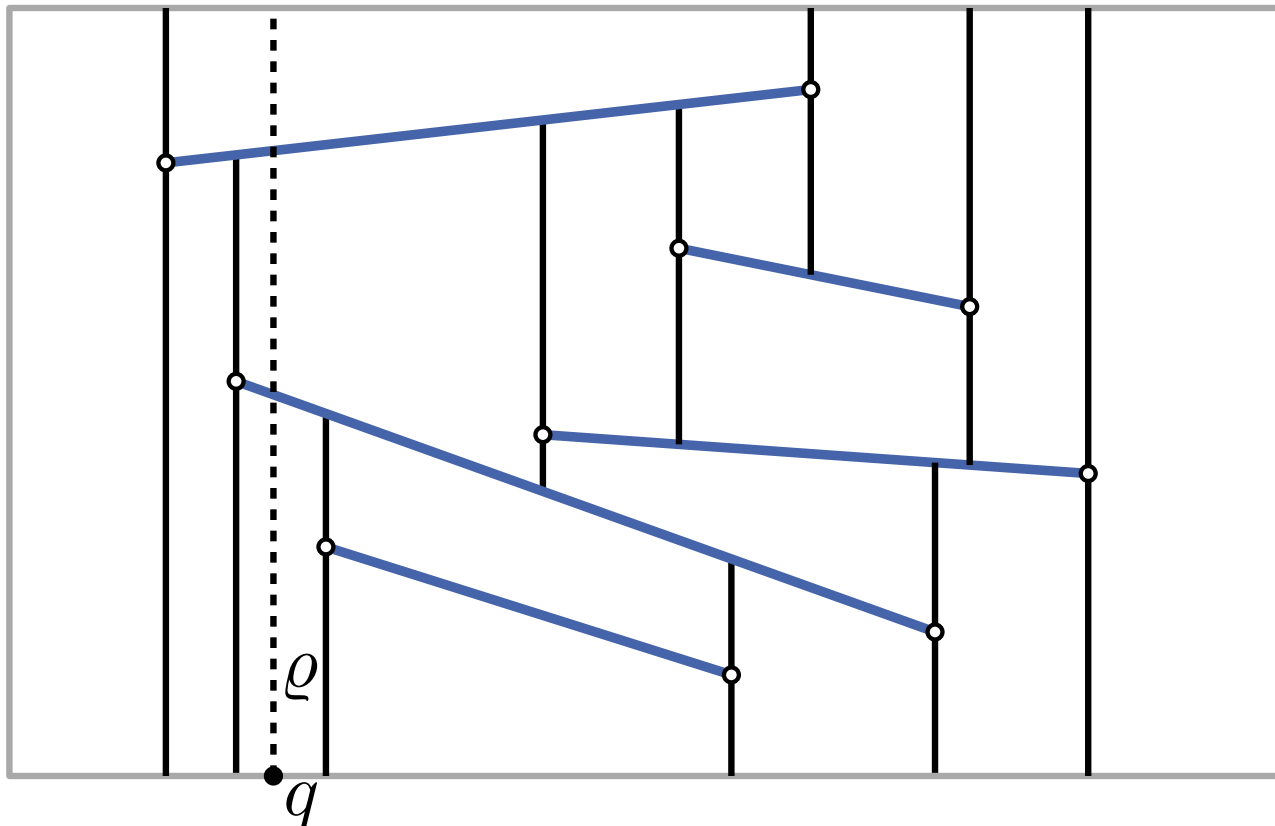


# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich nicht schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

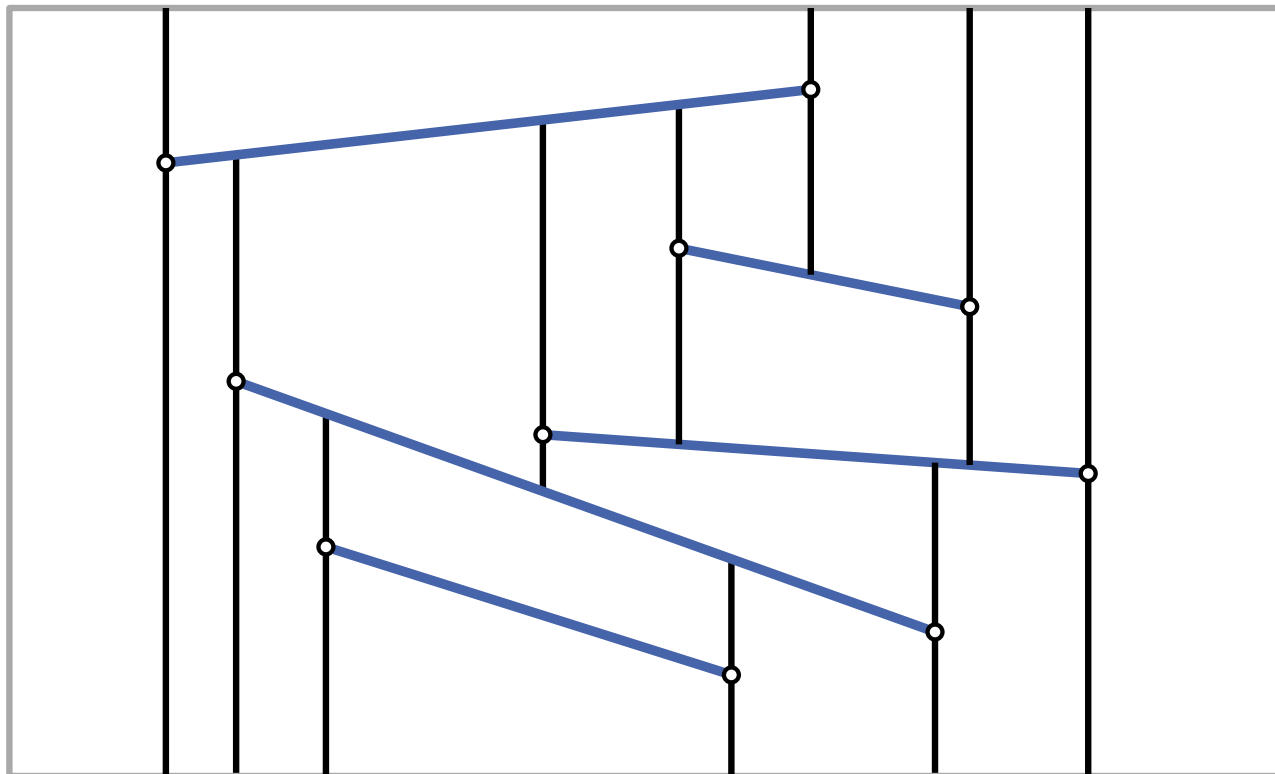


# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich nicht schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.



# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich mögl. schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

b) Verfahren aus a) adaptierbar? Wenn ja, wie aufwändig?

# Aufgabe 4

## Ray-Shooting Problem Hier: Vereinfachte Version

Punkt  $q \in \mathbb{R}^2$  gegeben und  $n$  sich mögl. schneidende Streckensegmente.  
Sei  $\rho$  vertikale Halbgerade die von  $q$  aus nach oben 'schießt'.

Finde 'erstes' Streckensegment das  $\rho$  schneidet.

b) Verfahren aus a) adaptierbar? Wenn ja, wie aufwändig?

Behauptung:

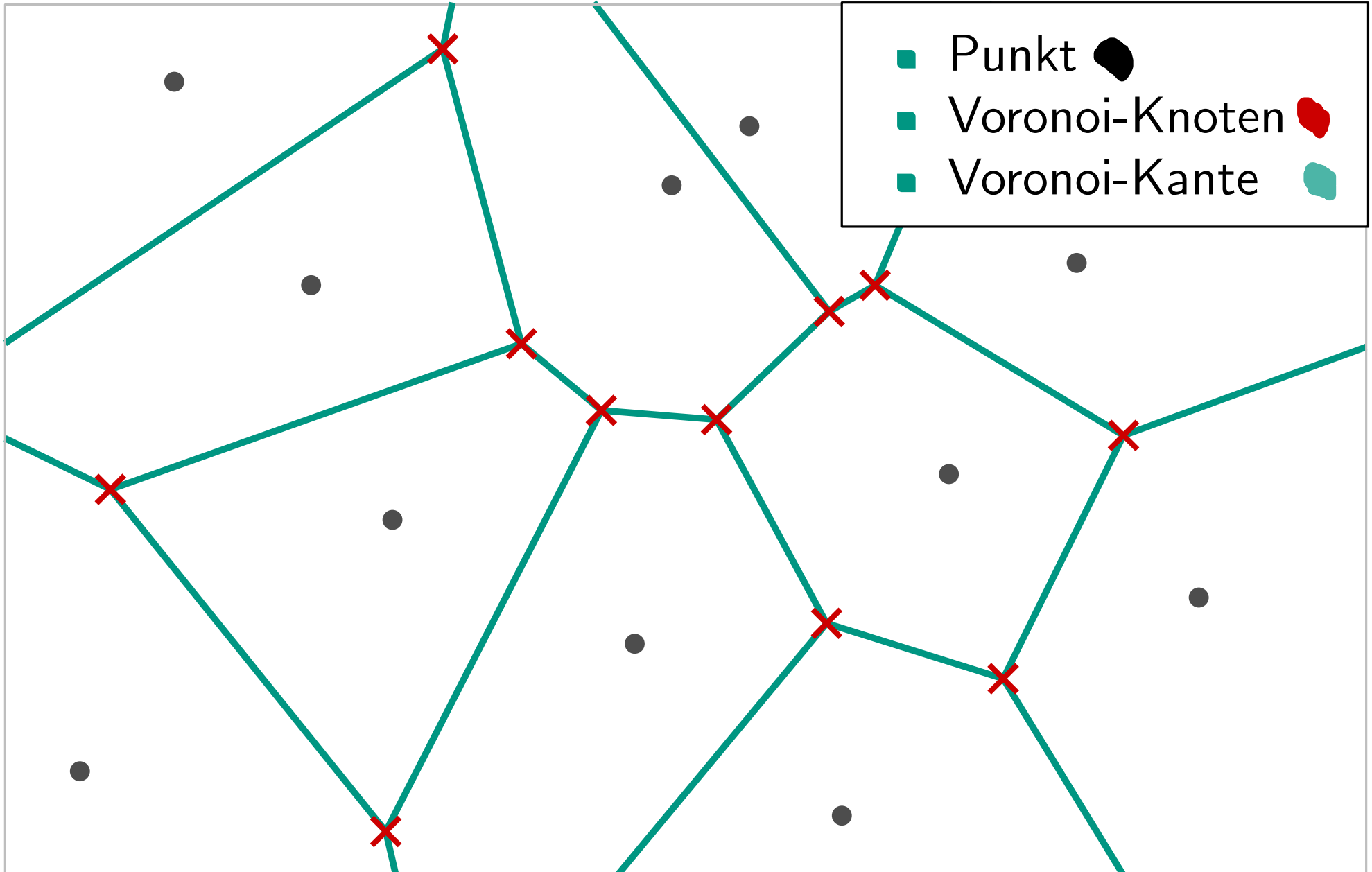
Anfrage-Zeit  $\mathcal{O}(\log n)$  und Konstruktionszeit  $\mathcal{O}((n + I) \log n)$



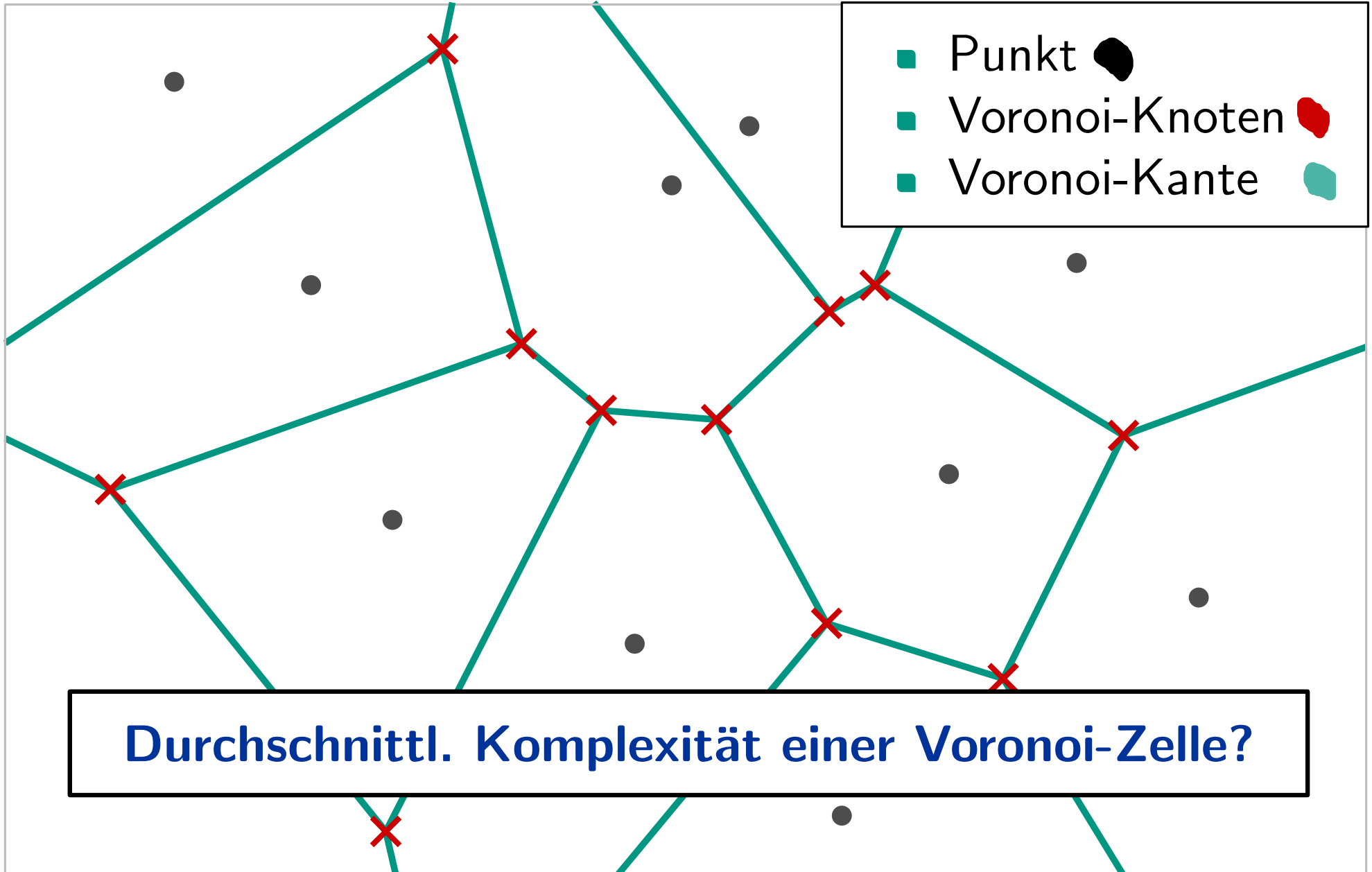
## Übungsblatt 8 - Point Location

## Übungsblatt 9 - Voronoi-Diagramme

# Aufgabe 1



# Aufgabe 1

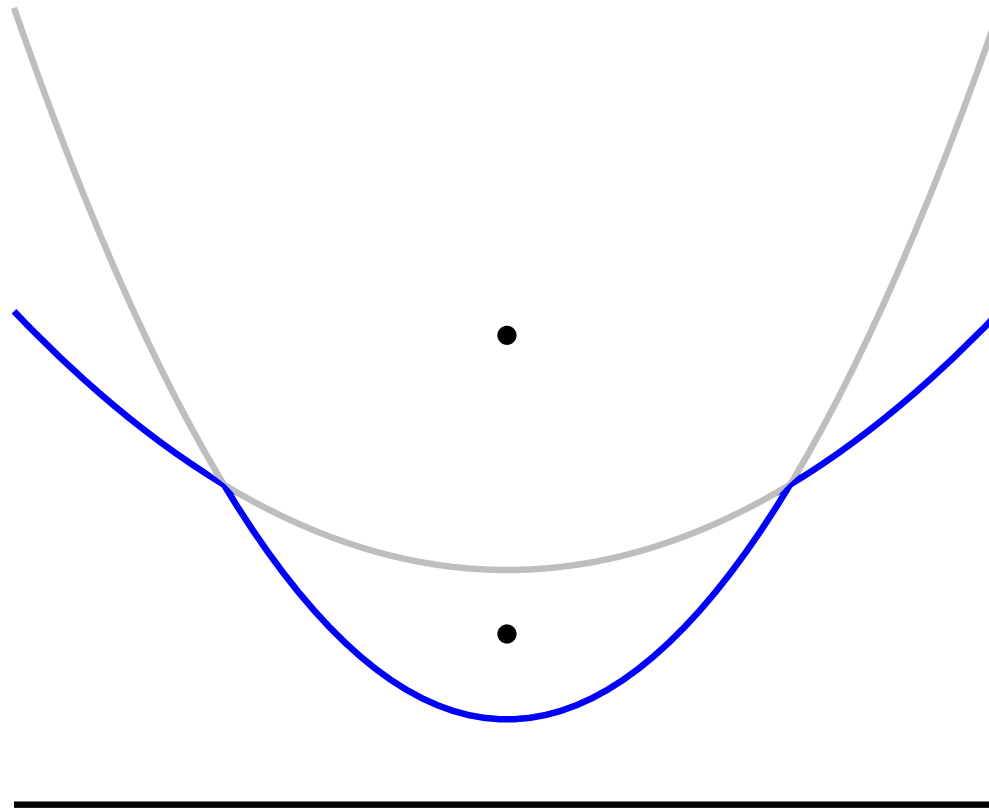


# Aufgabe 2

Beispiel: Eine Parabel mehr als einen Parabelbogen zu einer 'Beach-Line' beisteuert.

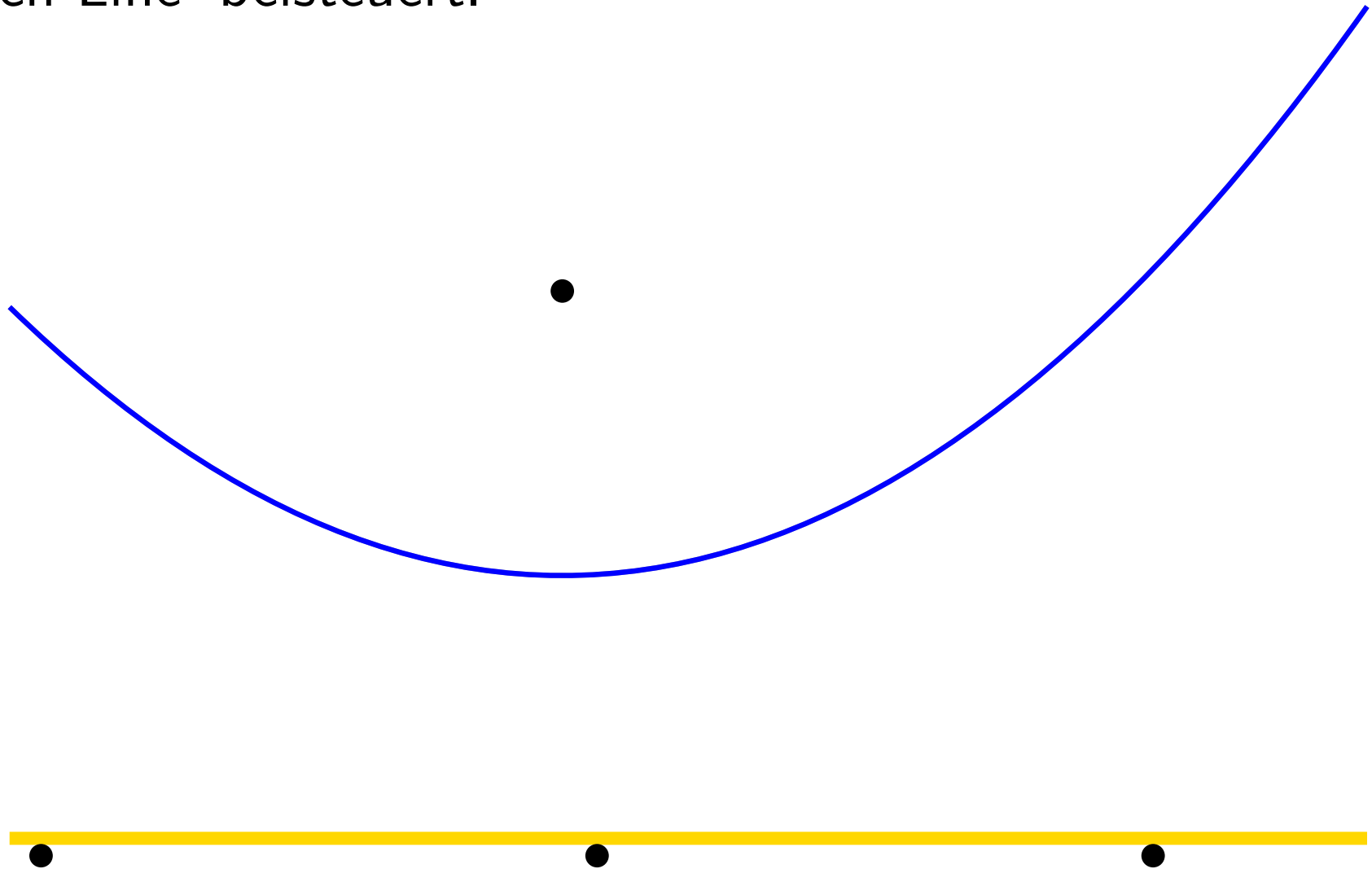
# Aufgabe 2

Beispiel: Eine Parabel mehr als einen Parabelbogen zu einer 'Beach-Line' beisteuert.



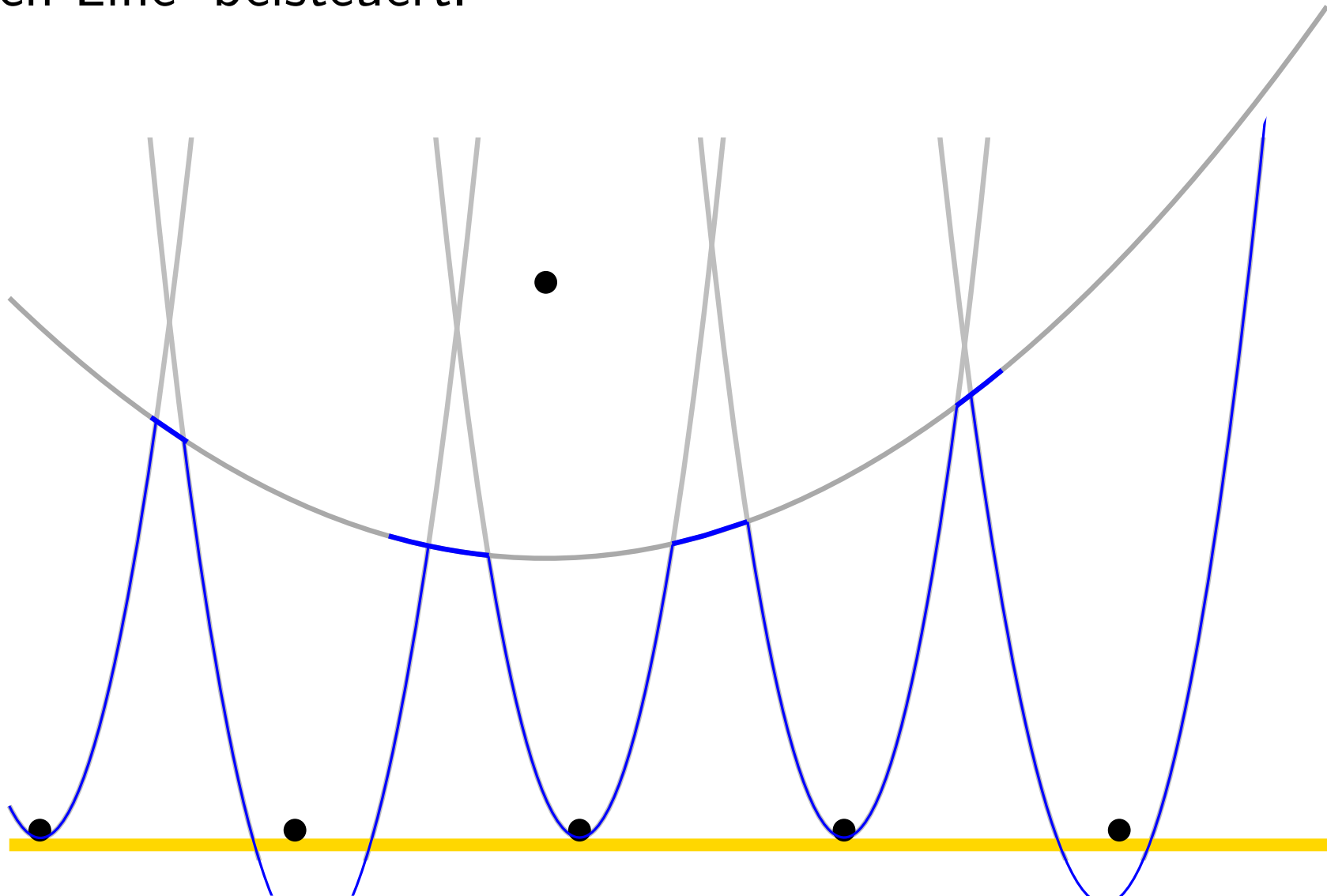
# Aufgabe 2

Beispiel: Eine Parabel linear viele Parabelbögen zu einer 'Beach-Line' beisteuert.



# Aufgabe 2

Beispiel: Eine Parabel linear viele Parabelbögen zu einer 'Beach-Line' beisteuert.



# Aufgabe 3

## Nächster Nachbar

Gegeben:

- Punktmenge  $P$ ,  $|P| = n$
- Voronoi-Diagramm zu  $P$

Finde in  $\mathcal{O}(n)$  zu jedem Punkt  $p \in P$  seinen nächsten Nachbarn  $a(p) \in P$ .



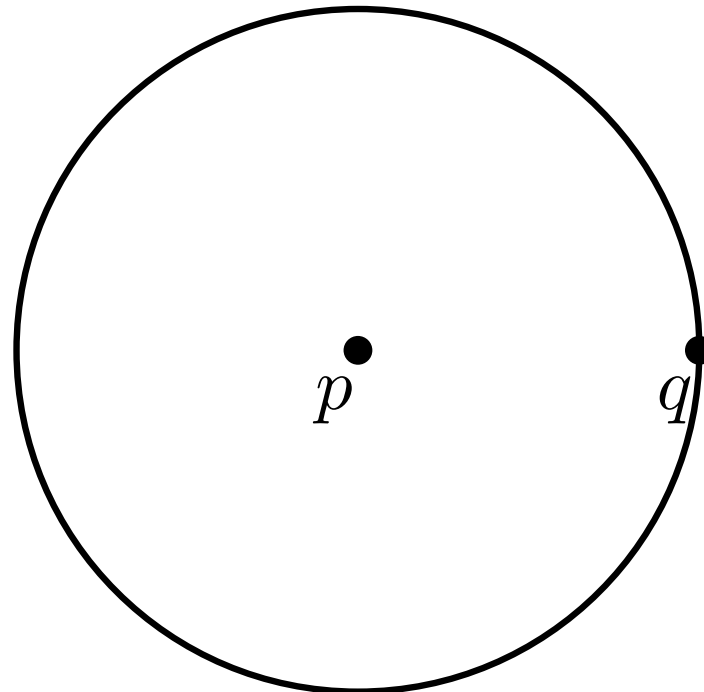
# Aufgabe 3

## Nächster Nachbar

Gegeben:

- Punktmenge  $P$ ,  $|P| = n$
- Voronoi-Diagramm zu  $P$

Finde in  $\mathcal{O}(n)$  zu jedem Punkt  $p \in P$  seinen nächsten Nachbarn  $a(p) \in P$ .



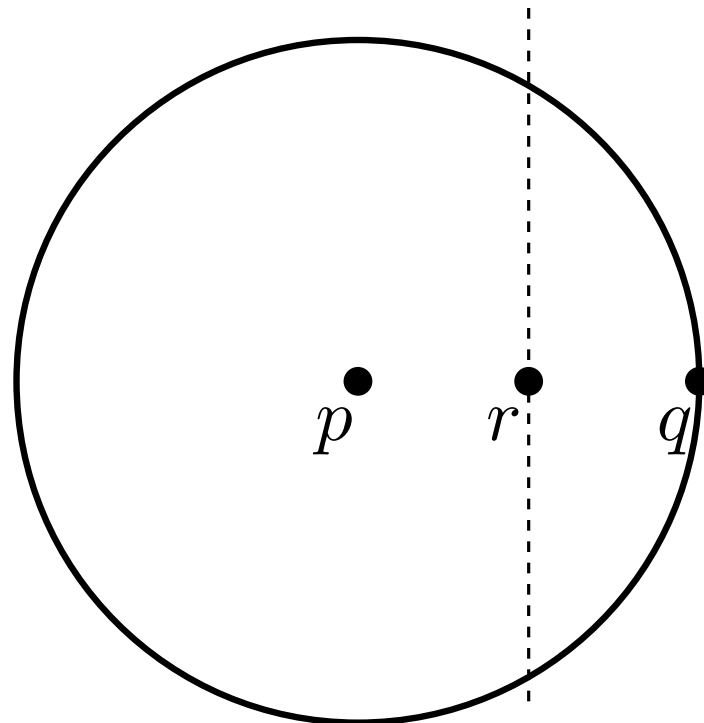
# Aufgabe 3

## Nächster Nachbar

Gegeben:

- Punktmenge  $P$ ,  $|P| = n$
- Voronoi-Diagramm zu  $P$

Finde in  $\mathcal{O}(n)$  zu jedem Punkt  $p \in P$  seinen nächsten Nachbarn  $a(p) \in P$ .



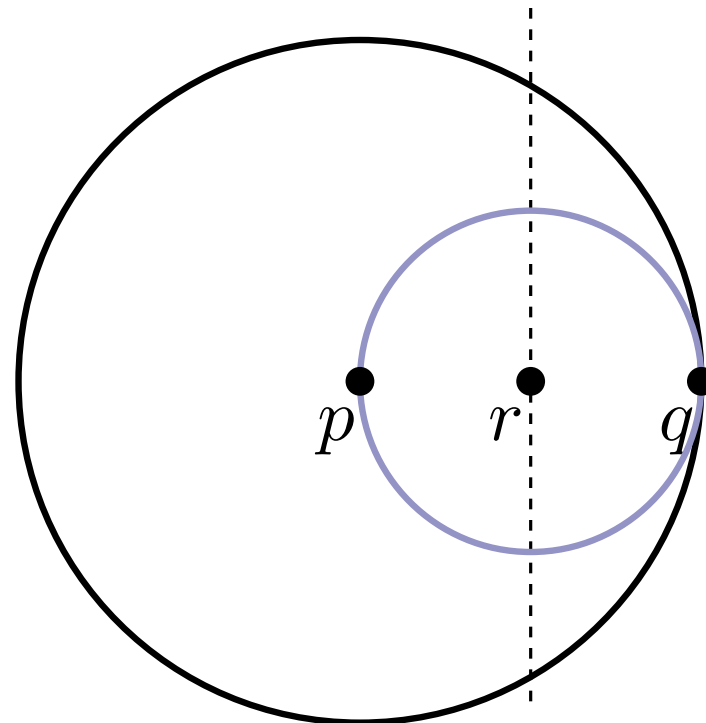
# Aufgabe 3

## Nächster Nachbar

Gegeben:

- Punktmenge  $P$ ,  $|P| = n$
- Voronoi-Diagramm zu  $P$

Finde in  $\mathcal{O}(n)$  zu jedem Punkt  $p \in P$  seinen nächsten Nachbarn  $a(p) \in P$ .



# Aufgabe 4

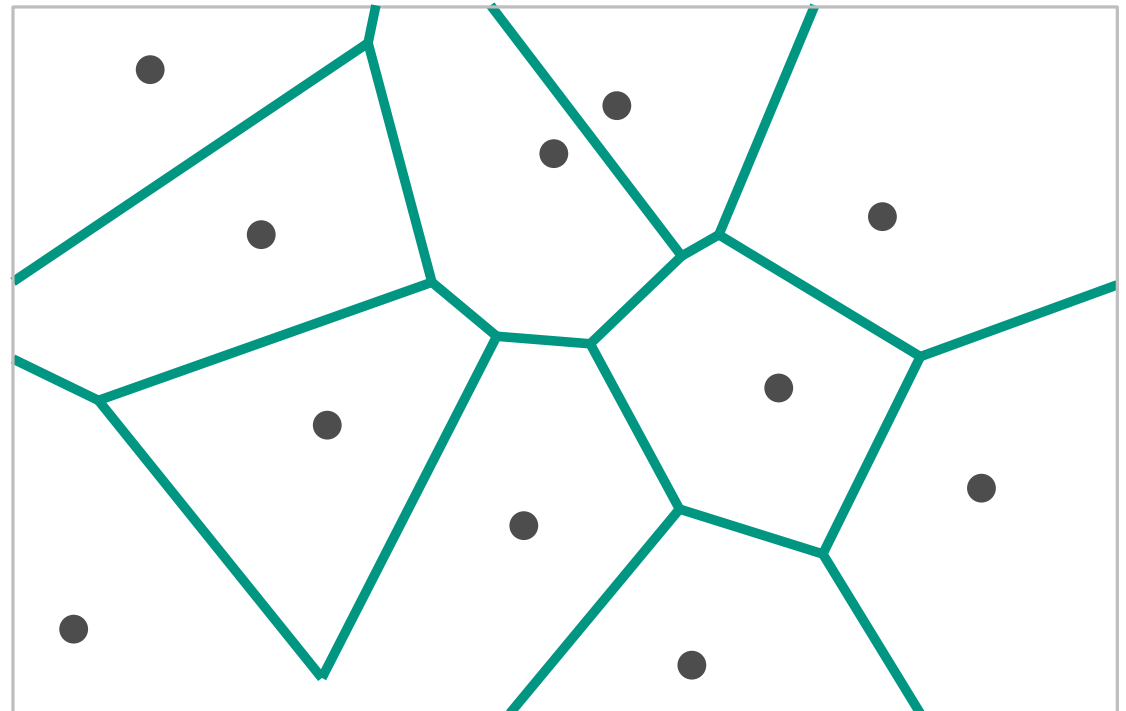
## Atom-Kraftwerke

Finde Punkt der am Weitesten von allen AKWs entfernt ist.

# Aufgabe 4

## Atom-Kraftwerke

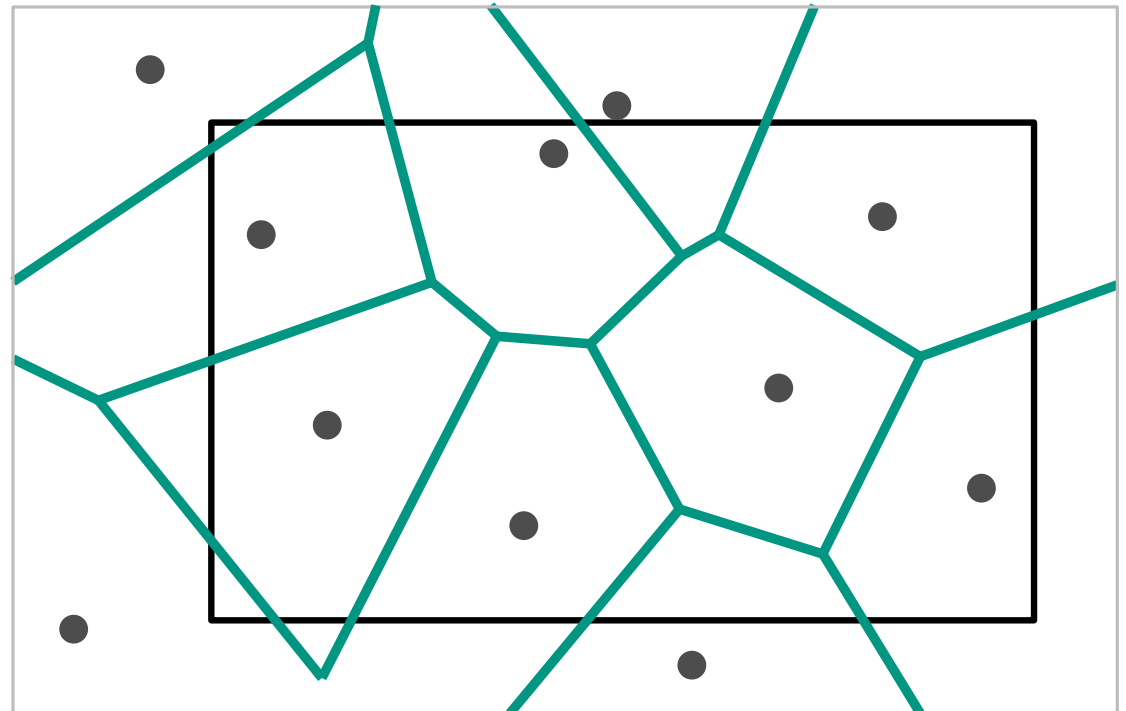
Finde Punkt der am Weitesten von allen AKWs entfernt ist.



# Aufgabe 4

## Atom-Kraftwerke

Finde Punkt der am Weitesten von allen AKWs entfernt ist.

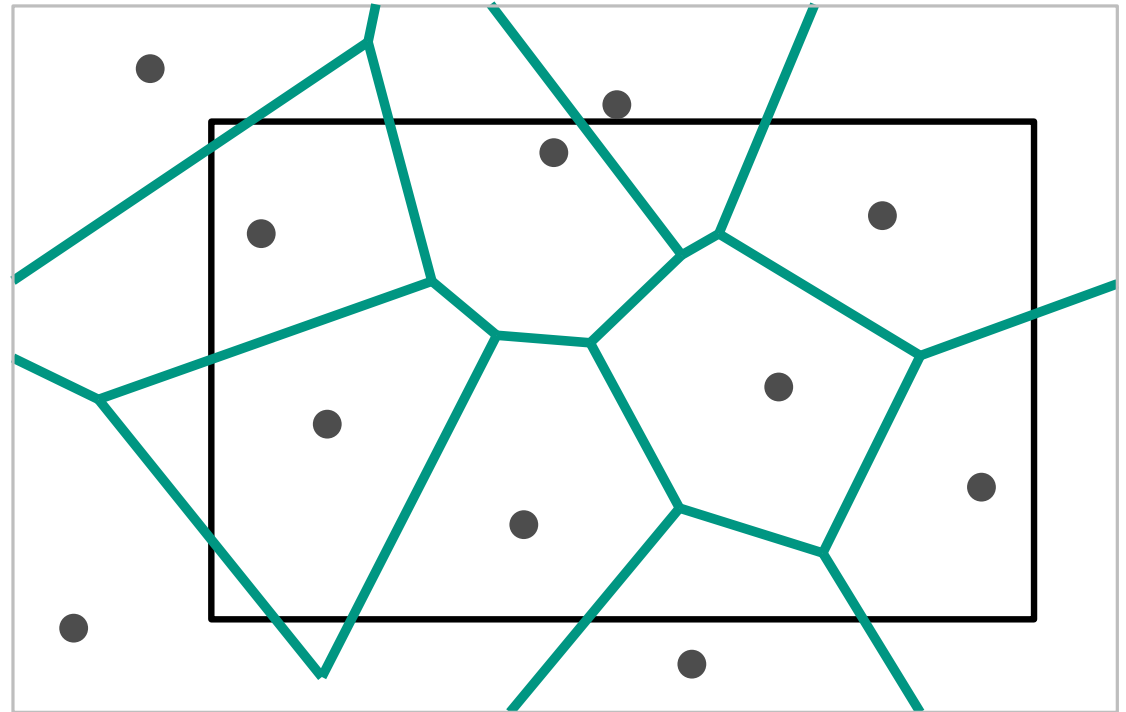


# Aufgabe 4

## Atom-Kraftwerke

Finde Punkt der am Weitesten von allen AKWs entfernt ist.

- Voronoi-Knoten
- Ecken des Rechtecks  $R$
- Schnittpunkt  $R$  & Voronoi-Kanten



a) Kandidaten reichen aus

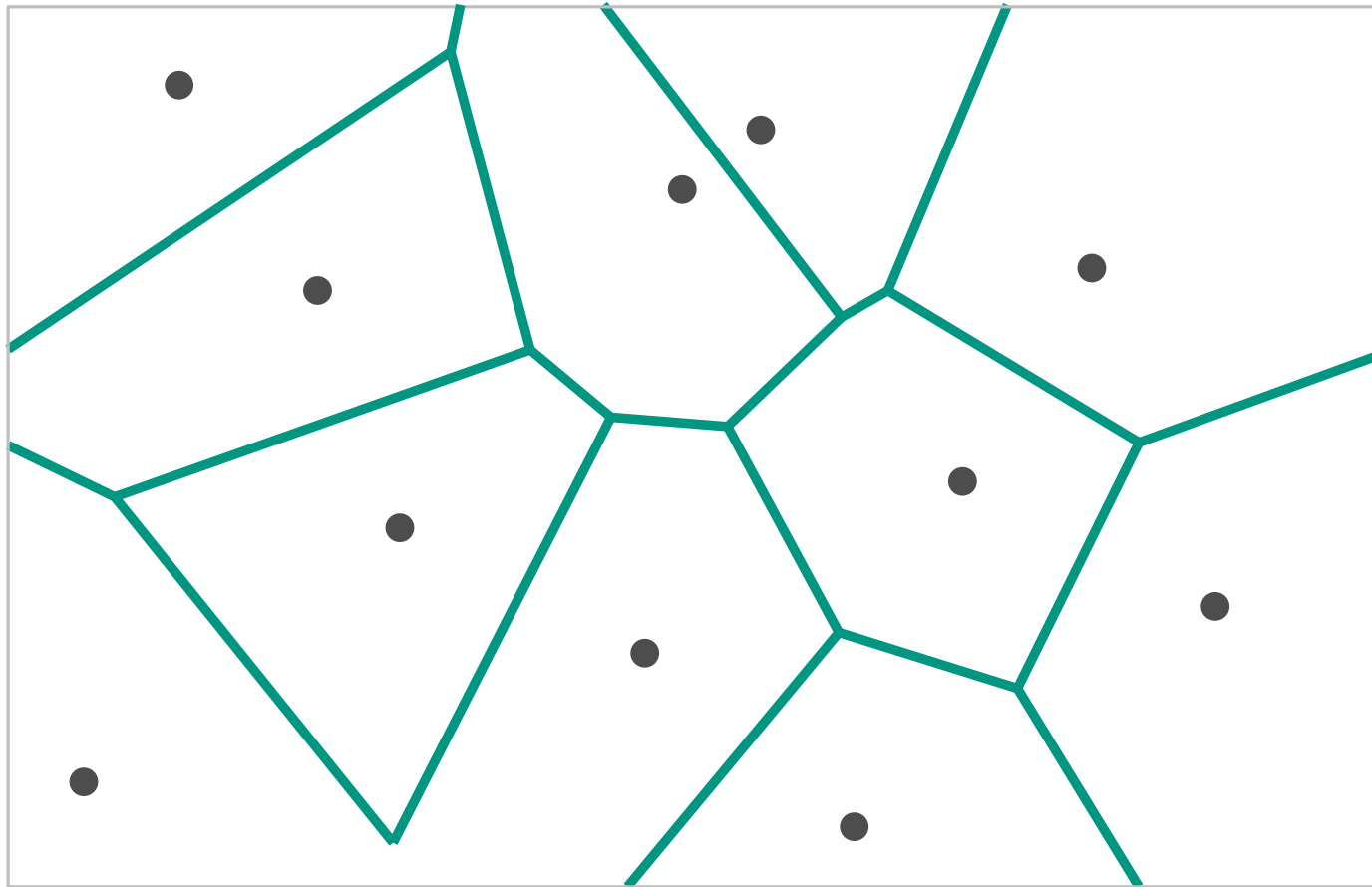
b) Algorithmus zur Lösung in  $\mathcal{O}(n)$

# Aufgabe 4

## Atom-Kraftwerke

Finde Punkt der am Weitesten von allen AKWs entfernt ist.

Dieses mal: Statt Rechteck konvexes Polygon  $P$  mit  $m$  Knoten.



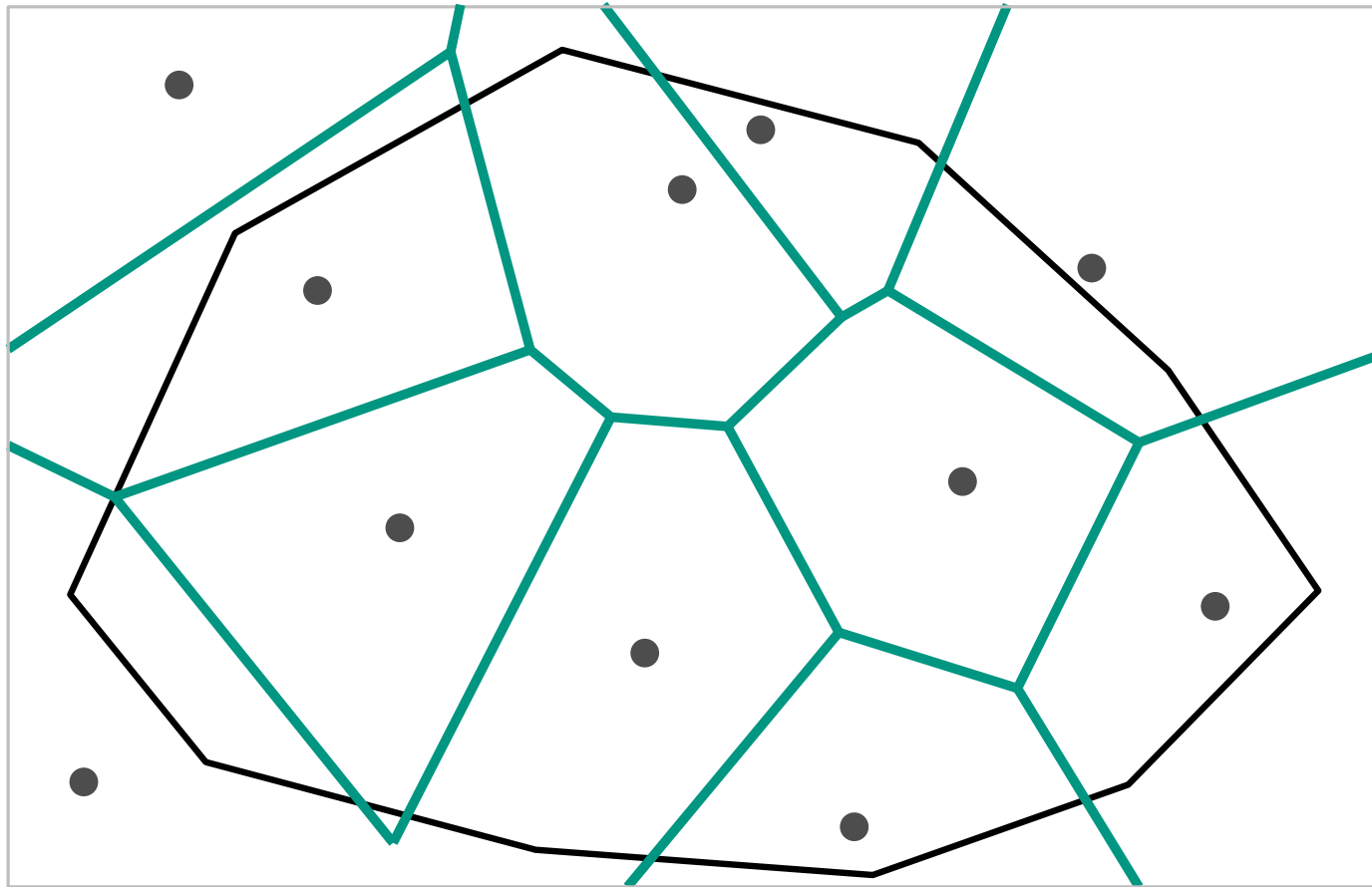


# Aufgabe 4

## Atom-Kraftwerke

Finde Punkt der am **Weitesten** von allen AKWs entfernt ist.

Dieses mal: Statt Rechteck konvexes Polygon  $P$  mit  $m$  Knoten.

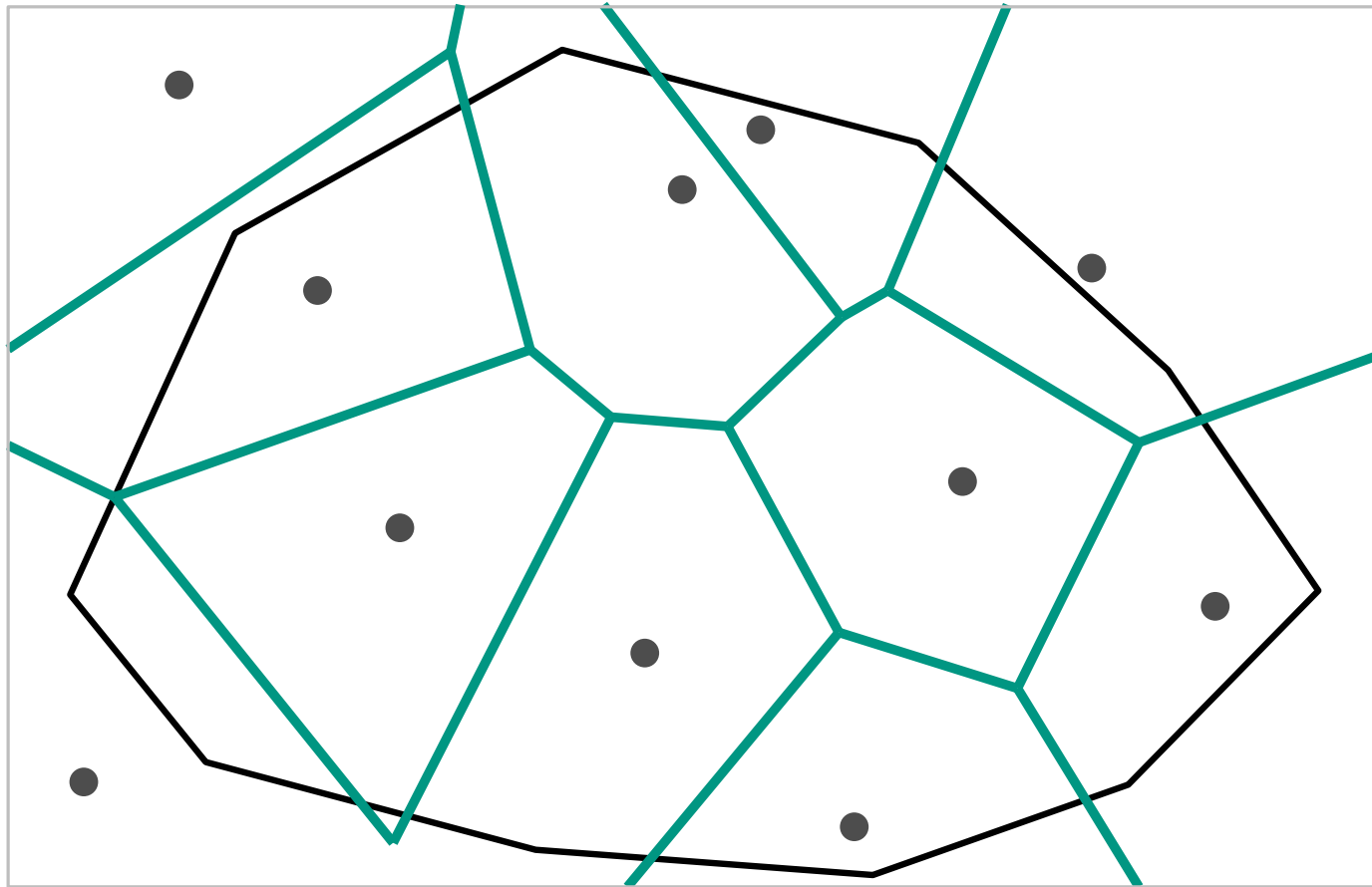


# Aufgabe 4

## Atom-Kraftwerke

Finde Punkt der am **Weitesten** von allen AKWs entfernt ist.

Dieses mal: Statt Rechteck konvexes Polygon  $P$  mit  $m$  Knoten.



**Gesucht:**

Algorithmus in  $\mathcal{O}(n + m)$

Das war's!

**Alles wie gehabt!**

Nächster Termin:  
**Donnertag, 16.06, 10:15 Uhr**  
Raum 131, Gebäude 50.34