

Algorithmen für schwierige Probleme

Britta Dorn

Wintersemester 2011/12

2. November 2011

Test 2

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.
- 3 verkleinert immer den Wert von k .

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.
- 3 verkleinert immer den Wert von k .
- 4 muss in Polynomzeit laufen.

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.
- 3 verkleinert immer den Wert von k .
- 4 muss in Polynomzeit laufen.
- 5 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt.

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.
- 3 verkleinert immer den Wert von k .
- 4 muss in Polynomzeit laufen.
- 5 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt.
- 6 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt und polynomiell ist.

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.
- 3 verkleinert immer den Wert von k .
- 4 muss in Polynomzeit laufen.
- 5 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt.
- 6 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt und polynomiell ist.
- 7 läuft nur in bestimmten Fällen (z.B. falls das Vertex Cover entsprechend klein ist) in Polynomzeit.

Lösung

Aufgabe 1

Eine Datenreduktion

- 1 muss die Eingabeinstanz verkleinern.
- 2 sollte die Eingabeinstanz vereinfachen.
- 3 verkleinert immer den Wert von k .
- 4 muss in Polynomzeit laufen.
- 5 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt.
- 6 muss in einer Zeit durchführbar sein, die nur von k abhängt und polynomiell ist.
- 7 läuft nur in bestimmten Fällen (z.B. falls das Vertex Cover entsprechend klein ist) in Polynomzeit.

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.
- 2 falls die ursprüngliche Instanz eine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz eine Lösung.

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.
- 2 falls die ursprüngliche Instanz eine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz eine Lösung.
- 3 falls man in der reduzierten Instanz eine Lösung finden kann, obwohl es in der ursprünglichen Instanz keine Lösung gab, dann ist die Datenreduktionsregel besonders gut.

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.
- 2 falls die ursprüngliche Instanz eine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz eine Lösung.
- 3 falls man in der reduzierten Instanz eine Lösung finden kann, obwohl es in der ursprünglichen Instanz keine Lösung gab, dann ist die Datenreduktionsregel besonders gut.
- 4 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen dazukommen.

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.
- 2 falls die ursprüngliche Instanz eine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz eine Lösung.
- 3 falls man in der reduzierten Instanz eine Lösung finden kann, obwohl es in der ursprünglichen Instanz keine Lösung gab, dann ist die Datenreduktionsregel besonders gut.
- 4 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen dazukommen.
- 5 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen verloren gehen.

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.
- 2 falls die ursprüngliche Instanz eine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz eine Lösung.
- 3 falls man in der reduzierten Instanz eine Lösung finden kann, obwohl es in der ursprünglichen Instanz keine Lösung gab, dann ist die Datenreduktionsregel besonders gut.
- 4 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen dazukommen.
- 5 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen verloren gehen.
- 6 es kann passieren, dass man durch das Reduzieren Teile der Instanz entfernt, und dass deshalb in der reduzierten Instanz nicht mehr *alle* optimalen Lösungsmengen gefunden werden können.

Lösung

Aufgabe 2

Für eine Datenreduktion gilt:

- 1 falls die ursprüngliche Instanz keine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz keine Lösung.
- 2 falls die ursprüngliche Instanz eine Lösung hatte, dann hat auch die reduzierte Instanz eine Lösung.
- 3 falls man in der reduzierten Instanz eine Lösung finden kann, obwohl es in der ursprünglichen Instanz keine Lösung gab, dann ist die Datenreduktionsregel besonders gut.
- 4 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen dazukommen.
- 5 es kann vorkommen, dass durch das Reduzieren Lösungen verloren gehen.
- 6 es kann passieren, dass man durch das Reduzieren Teile der Instanz entfernt, und dass deshalb in der reduzierten Instanz nicht mehr *alle* optimalen Lösungsmengen gefunden werden können.

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen
- 3 darf auch von n abhängen

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen
- 3 darf auch von n abhängen
- 4 darf von n abhängen, aber nur polynomiell

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen
- 3 darf auch von n abhängen
- 4 darf von n abhängen, aber nur polynomiell
- 5 muss polynomiell sein

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen
- 3 darf auch von n abhängen
- 4 darf von n abhängen, aber nur polynomiell
- 5 muss polynomiell sein
- 6 darf auch exponentiell oder schlimmer sein, solange sie nur von k abhängt.

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen
- 3 darf auch von n abhängen
- 4 darf von n abhängen, aber nur polynomiell
- 5 muss polynomiell sein
- 6 darf auch exponentiell oder schlimmer sein, solange sie nur von k abhängt.

Lösung

Aufgabe 3

Die Größe eines Problemkerns

- 1 darf nur von k abhängen
- 2 darf nur von n (Größe der Ausgangsinstanz) abhängen
- 3 darf auch von n abhängen
- 4 darf von n abhängen, aber nur polynomiell
- 5 muss polynomiell sein
- 6 darf auch exponentiell oder schlimmer sein, solange sie nur von k abhängt.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemerkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.
- 4 Ein kleiner Problemkern ist wünschenswert.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.
- 4 Ein kleiner Problemkern ist wünschenswert.
- 5 Ein großer Problemkern ist wünschenswert.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.
- 4 Ein kleiner Problemkern ist wünschenswert.
- 5 Ein großer Problemkern ist wünschenswert.
- 6 Die Größe des Problemkerns deutet auf die Schwierigkeit des Problems hin.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.
- 4 Ein kleiner Problemkern ist wünschenswert.
- 5 Ein großer Problemkern ist wünschenswert.
- 6 Die Größe des Problemkerns deutet auf die Schwierigkeit des Problems hin.
- 7 Die Größe des Problemkerns sagt nichts über die Schwierigkeit des Problems aus, nur über die Schwierigkeit des reduzierten Problems.

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.
- 4 Ein kleiner Problemkern ist wünschenswert.
- 5 Ein großer Problemkern ist wünschenswert.
- 6 Die Größe des Problemkerns deutet auf die Schwierigkeit des Problems hin.
- 7 Die Größe des Problemkerns sagt nichts über die Schwierigkeit des Problems aus, nur über die Schwierigkeit des reduzierten Problems.
- 8 Wenn man den Problemkern in Polynomzeit lösen kann, dann kann man das ganze Problem in Polynomzeit lösen.

Lösung

Aufgabe 4

- 1 Der Problemkern ist das, was nach Anwendung der Reduktionsregeln übrig bleibt.
- 2 Die Größe des Problemkerns ist die Größe der reduzierten Instanz.
- 3 Die Größe des Problemkerns gibt an, wieviel von der ursprünglichen Instanz weggenommen wurde.
- 4 Ein kleiner Problemkern ist wünschenswert.
- 5 Ein großer Problemkern ist wünschenswert.
- 6 Die Größe des Problemkerns deutet auf die Schwierigkeit des Problems hin.
- 7 Die Größe des Problemkerns sagt nichts über die Schwierigkeit des Problems aus, nur über die Schwierigkeit des reduzierten Problems.
- 8 Wenn man den Problemkern in Polynomzeit lösen kann, dann kann man das ganze Problem in Polynomzeit lösen.

Aufgabe 5

Die Reduktionsregeln von Buss für VERTEX COVER führen zu einem Problemerkern der Größe

Aufgabe 5

Die Reduktionsregeln von Buss für VERTEX COVER führen zu einem Problemerkern der Größe

① $O(k)$

Aufgabe 5

Die Reduktionsregeln von Buss für VERTEX COVER führen zu einem Problemerkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$

Aufgabe 5

Die Reduktionsregeln von Buss für VERTEX COVER führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$
- 3 $O(k^3)$

Lösung

Aufgabe 5

Die Reduktionsregeln von Buss für VERTEX COVER führen zu einem Problemerkern der Größe

Aufgabe 5

Die Reduktionsregeln von Buss für VERTEX COVER führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$
- 3 $O(k^3)$

Aufgabe 6

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für 3-HITTING SET führen zu einem Problemkern der Größe

Aufgabe 6

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für 3-HITTING SET führen zu einem Problemkern der Größe

① $O(k)$

Aufgabe 6

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für 3-HITTING SET führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$

Aufgabe 6

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für 3-HITTING SET führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$
- 3 $O(k^3)$

Lösung

Aufgabe 6

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für 3-HITTING SET führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$
- 3 $O(k^3)$

Aufgabe 7

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für MAX SAT führen zu einem Problemerkern der Größe

Aufgabe 7

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für MAX SAT führen zu einem Problemkern der Größe

① $O(k)$

Aufgabe 7

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für MAX SAT führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$

Aufgabe 7

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für MAX SAT führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$
- 3 $O(k^3)$

Lösung

Aufgabe 7

Die Reduktionsregeln aus der Vorlesung für MAX SAT führen zu einem Problemkern der Größe

- 1 $O(k)$
- 2 $O(k^2)$
- 3 $O(k^3)$

Aufgabe 8

Eine Problem Instanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

Aufgabe 8

Eine Probleminstance wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

1 $2^n \cdot k$

Aufgabe 8

Eine Probleminstance wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k

Aufgabe 8

Eine Problem Instanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$

Aufgabe 8

Eine Probleminstance wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$

Aufgabe 8

Eine Probleminstance wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$
- 5 $n - k^2$

Aufgabe 8

Eine Probleminstanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$
- 5 $n - k^2$
- 6 n^2

Aufgabe 8

Eine Probleminstanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$
- 5 $n - k^2$
- 6 n^2
- 7 $k!$

Aufgabe 8

Eine Probleminstanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$
- 5 $n - k^2$
- 6 n^2
- 7 $k!$
- 8 n^k

Aufgabe 8

Eine Probleminstanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$
- 5 $n - k^2$
- 6 n^2
- 7 $k!$
- 8 n^k
- 9 k^2

Lösung

Aufgabe 8

Eine Probleminstanz wurde nach irgendwelchen Reduktionsregeln verkleinert und hat danach die jeweils angegebene Größe. Welche davon sind Problemkerne?

- 1 $2^n \cdot k$
- 2 2^k
- 3 $k^2 \cdot n$
- 4 $k^2 + n$
- 5 $n - k^2$
- 6 n^2
- 7 $k!$
- 8 n^k
- 9 k^2

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$
- 3 $O(k^2 + n)$

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$
- 3 $O(k^2 + n)$
- 4 $O(n \cdot k^2)$

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$
- 3 $O(k^2 + n)$
- 4 $O(n \cdot k^2)$
- 5 $O(2^k)$

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$
- 3 $O(k^2 + n)$
- 4 $O(n \cdot k^2)$
- 5 $O(2^k)$
- 6 $O(2^n)$

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$
- 3 $O(k^2 + n)$
- 4 $O(n \cdot k^2)$
- 5 $O(2^k)$
- 6 $O(2^n)$

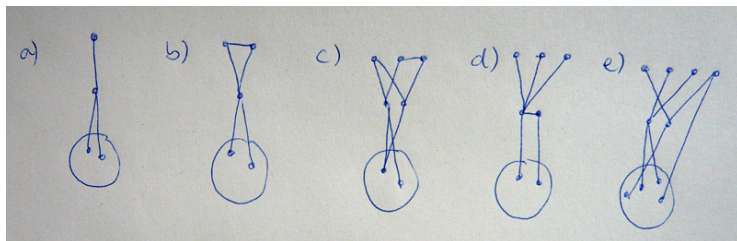
Lösung

Aufgabe 9

Folgende Laufzeiten gehören zu vermeintlichen "Datenreduktionen". Welche davon sind (von der Laufzeit her) wirklich Datenreduktionen?

- 1 $O(n^2)$
- 2 $O(n)$
- 3 $O(k^2 + n)$
- 4 $O(n \cdot k^2)$
- 5 $O(2^k)$
- 6 $O(2^n)$

Test 2

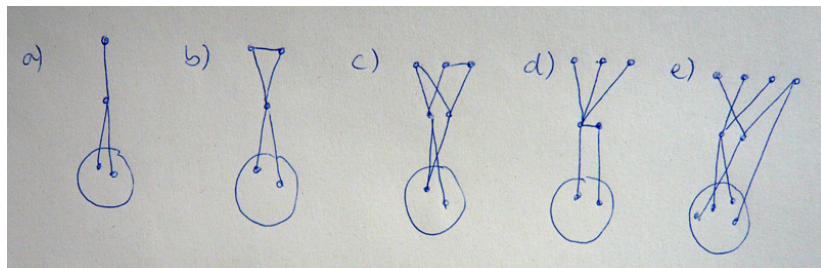


Aufgabe 10

Welcher der obigen Graphen hat eine Krone (die der Definition aus der Vorlesung entspricht und die auf dem Bild sichtbar ist)?

Lösung

Test 2



Aufgabe 10

Welcher der obigen Graphen hat eine Krone (die der Definition aus der Vorlesung entspricht und die auf dem Bild sichtbar ist)?

(a) und (d)

Ende Kapitel 2: Datenreduktion und Problemkerne

- Was ist eine Datenreduktion? (Definition, 3 Eigenschaften: (1) Größe von k , Größe der reduzierten Instanz, (2) Ja-Instanz, (3) Polynomzeit)
- Was ist ein Problemkern?
- Reduktionen für
 - CNF-SAT (nicht parametrisiert, nur ganz einfache Reduktion)
 - VERTEX COVER: Buss-Reduktion $O(k^2)$, Kronen-Reduktion $O(k)$
 - MAXSAT: Hälfte immer erfüllt, kurze Klauseln interessant $O(k^2)$
 - 3-HITTING SET: doppelte und umfassende Mengen löschen, Paare und einzelne untersuchen, $O(k^3)$
 - CLUSTER VERTEX DELETION: Übungsblatt
- Satz: "FPT äquivalent \exists Problemkern"