

## Aufgabe 4

Betrachte die beiden folgenden Probleme:

V ERT EXCOV ER

**Gegeben:** Ein ungerichteter Graph  $G = (V, E)$  und eine Zahl  $k \in 1, 2, 3, \dots$

**Frage:** Gibt es eine Menge  $C \subseteq V$  mit  $|C| \leq k$ , so dass für jede Kante  $(u, v) \in E$  mindestens einer der Knoten  $u$  und  $v$  in  $C$  ist? V ERT EXCOV ER3

**Gegeben:** Ein ungerichteter Graph  $G = (V, E)$  und eine Zahl  $k \in 3, 4, 5, \dots$

**Frage:** Gibt es eine Menge  $C \subseteq V$  mit  $|C| \leq k$ , so dass für jede Kante  $(u, v) \in E$  mindestens einer der Knoten  $u$  und  $v$  in  $C$  ist? Gib eine polynomielle Reduktion von V ERT EXCOV ER auf V ERT EXCOV ER3 an und begründe anschließend, dass die Reduktion korrekt ist.

V ERT EXCOV ER  $\leq_p$  V ERT EXCOV ER3

$f$  fügt vier neue Knoten, von denen jeweils ein Paar verbunden ist. Außerdem erhöht  $f$   $k$  um 2.

Total: Jeder Graph kann durch  $f$  so verändert werden. Korrektheit: Wenn VC für  $k$  in  $G$  existiert, dann existiert auch VC mit  $k + 2$  Knoten in  $G \circ$ , da für den eingefügten Teilgraphen ein VC mit  $k = 2$  existiert. In Polyzeit berechenbar: für Adjazenzmatrix müssen lediglich 4 neue Spalten/Zeilen eingefügt werden und  $k+2$  berechnet werden.