7. domácí úkol | Vilém Zouhar

1

1.1 Popis

Pokud leží nějaký vrchol na cyklu, tak pak jeho vzdálenost od sebe sama (po puštění Floyd Warshalla) je záporná. Pokud *detekovat* znamená rozhodnout, zdali v grafu záporný cyklus je, nebo není, pak stačí pustit Floyd Warshalla a projít vzdálenosti vrcholů od sebe samých.

1.2 Korektnost

Koreknost Floyd Warshalla rozebrána na přednášce. Úprava zjevná.

1.3 Pseudokód

```
\begin{array}{lll} d &= Floyd\!-\!Warshall\left(G\right) \\ \textbf{for } i & \textbf{in range}\left(n\right) \colon \\ & & \textbf{if } d\left[i\;,i\;\right] < \; 0 \colon \\ & & \textbf{return } true \\ \textbf{return } false \end{array}
```

1.4 Složitost

Floyd Warshall trvá $O(n^3)$ časově a $O(n^2)$ prostorově. Naše úpravy na tom nic nemění.

2

2.1 Popis

Na konci Bellman Forda se pokusíme udělat relax na všechny možné hrany. Pokud někde podmínka relaxu vyjde, je zjevné, že se tam nachází záporný cyklus s hranou, kterou jsme právě zpracovali. Bellman Ford si při relaxu ukládat ke každému vrcholu i jeho předchůdce. Tedy pokud budeme brát předchůdce z vrcholu, u kterého se nám podařilo relaxovat, tak dostaneme kýžený záporný cyklus. Musíme si akorát pamatovat, které vrcholy jsme už našly a pak vzít jen ty, které tvoří cyklus. Celá cesta totiž rozhodně cyklus být nemusí.

2.2 Korektnost

Koreknost Bellman Forda rozebrána na přednášce. Předchůdce každého vrcholu určuje jeho nejkratší cestu k s. Pokud existuje v grafu záporný cyklus, pak se k s dostaneme nejlépe právě přes něj.

2.3 Pseudokód

```
Možná ±1 chyby..
Bellman-Ford (G, s)
a = null
for each edge (u, v) with weight w in edges:
        if d[u] + w < d[v]:
                a = u
                 break
if a = null:
        return "Negative_cycle_not_found"
else:
        arr = [0]*n // indexing by verticies
        i = 1
        for j in range(m):
                 if arr[a] != 0:
                         return arr, i // verticies with their number higher than i
                                           are part of a negative cycle
                 arr[a] = i++
```

2.4 Složitost

Složitost Bellman Forda je O(mn), naše úprava rozhodně neudělá řádově víc operací než kolik je počet hran.