Улучшения алгоритма Форда-Беллмана

Shortest Path Faster Algorithm (SPFA)

E.W.Moore, 1959

Проблема:

Мы делаем слишком много неуспешных релаксаций. Зачем релаксировать ребро, которое исходит из вершины, расстояние до которой не изменилось?

Идея:

Давайте релаксировать только те ребра, которые ведут из вершин с обновившимся значением dist.

Shortest Path Faster Algorithm (SPFA)

Напоминает BFS

```
def SPFA(G, s):
dist = [inf, ..., s: 0, ..., inf]
prev = [None, ..., None]
queue = {s}
while queue is not empty:
    v = queue.pop()
    for u in G.neighbors(v):
    if Relax(v, u) and u not in queue:
        queue.push(u)
```

В худшем случае асимптотика остается O(VE).

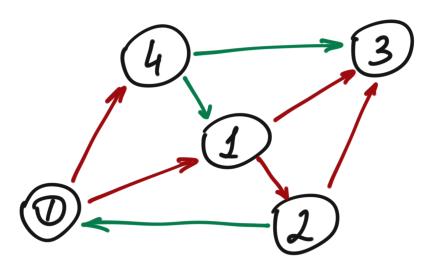
На практике, как правило, работает быстрее (O(E) на случайных графах).

Улучшение Йена (J.Y. Yen, 1970)

Разобьем ребра графа на два множества: ребра ведущие из вершин с меньшим номером в вершины с большим номером, и наоборот.

Релаксировать ребра будем упорядоченно: сначала релаксируем первое множество, затем - второе, и т.д.

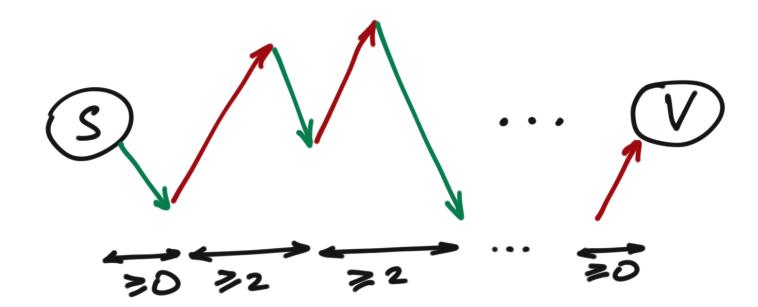
В свою очередь, внутри каждого множества ребра дополнительно упорядочены по номеру стартовой вершины (в одном по возрастанию, во втором по убыванию).



Улучшение Йена

Любой путь в графе представляет собой последовательность "горок".

В каждой "горке" минимум по 2 ребра. Следовательно, за одну итерацию алгоритма Форда-Беллмана успешно релаксируется хотя бы 2 ребра (за исключением, может быть, первой и последней итерации). То есть время работы уменьшается в 2 раза.



Улучшение Баннистера-Эппштейна

M.J. Bannister, D. Eppstein, 2012

Используем улучшение Йена, но на каждой итерации используем случайную перестановку индексов вершин. Это позволяет провести анализ для среднего количества итераций алгоритма, которое составляет V/3.

Кстати, если в исходном алгоритме Форда-Беллмана на каждой итерации перебирать ребра в случайном порядке, то среднее количество итераций составит V/(e-1).

