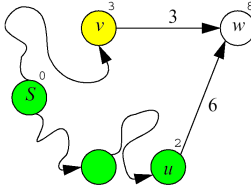


Shortest-Path

Positive-Weighted

- Dijkstra's algoritme
- Als vertex w adjacent to vertex v is:
 - $dist_w = dist_v + cost_{v,w}$ als deze waarde kleiner is dan de huidige waarde van $dist_w$
- Het is nu niet meer mogelijk om de dist van elke vertex maar 1x aan te passen.



TH Rijswijk

© 2003 Harry Broeders

166

Shortest-Path

Positive-Weighted

- Volgorde van de te bezoeken vertices kan als volgt bepaald worden:
 - Zet start vertex in een **priority_queue** die min dist geeft.
 - Zolang queue niet leeg:
 - Haal vertex v uit **priority_queue**
 - Voor alle adjacent vertices w :
 - Als $dist_w > dist_v + cost_{v,w}$
 - $dist_w = dist_v + cost_{v,w}$
 - Zet vertex w in de **priority_queue**.

```
class GreaterDistance {
public:
    bool operator()(const Vertex* l,
                    const Vertex* r) {
        return l->distance()>r->distance();
    }
};
```

TH Rijswijk

167

Graph

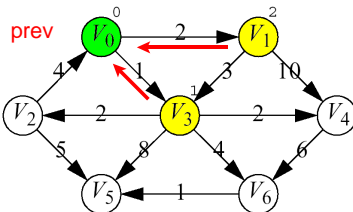
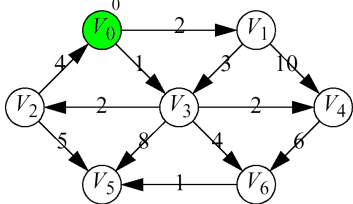
```
void Graph::dijkstra(const string& name) {
    reset();
    Vertex* start(findVertex(name));
    start->setDistance(0);
    priority_queue<Vertex*, vector<Vertex*>,
                  GreaterDistance> pq;

    pq.push(start);
    while (!pq.empty()) {
        Vertex* v(pq.top());
        pq.pop();
        for (Vertex::const_iterator i(v->begin());
            i!=v->end(); ++i) {
            Vertex* w(i->first);
            int cvw(i->second);
            if (cvw<0)
                throw runtime_error("negative cost!");
            if (w->distance()>v->distance()+cvw) {
                w->setDistance(v->distance()+cvw);
                w->setPrev(v);
                pq.push(w);
            }
        }
    }
}
```

TH Rijswijk

168

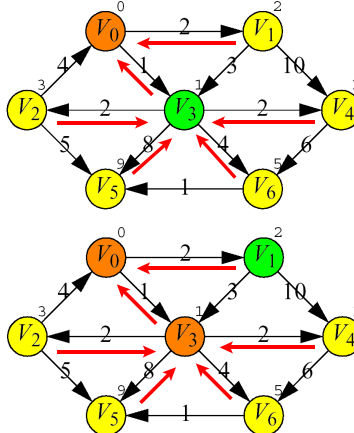
PWSP



TH Rijswijk

169

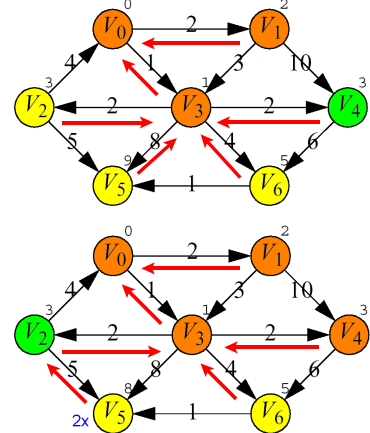
PWSP



TH Rijswijk

170

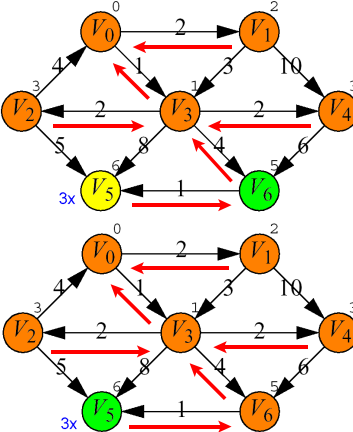
PWSP



TH Rijswijk

171

PWSP



TH Rijswijk

172

Shortest-Path

Positive-Weighted

- Optimalisatie:
 - Een $Vertex^*$ die al in de **priority_queue** staat hoeft daar niet nogmaals in te worden geplaatst.
 - De variabele **scratch** wordt gebruikt om aan te geven of de $Vertex$ in de **priority_queue** staat (**scratch==1**).
 - Weiss: maakt **scratch = 1** als $Vertex$ uit de **priority_queue** wordt gehaald. Als je deze $Vertex$ voor de tweede keer uit de queue haalt en **scratch == 1** hoeft je niets te doen.
 - Weiss heeft een overbodige manier om te kijken of het algoritme klaar is (alle vertices gehad).

- Dijkstra: $O(|E| \cdot \log|V|)$

TH Rijswijk

173

Graph

```
void Graph::dijkstra(const string& name) {
    reset();
    Vertex* start(findVertex(name));
    start->setDistance(0);
    priority_queue<Vertex*, vector<Vertex*>,
                  GreaterDistance> pq;

    pq.push(start);
    while (!pq.empty()) {
        Vertex* v(pq.top());
        pq.pop();
        for (Vertex::const_iterator i(v->begin());
            i!=v->end(); ++i) {
            Vertex* w(i->first);
            int cvw(i->second);
            if (cvw<0)
                throw runtime_error("negative cost!");
            if (w->distance()>v->distance()+cvw) {
                w->setDistance(v->distance()+cvw);
                w->setPrev(v);
                if (w->getScratch()==0) {
                    w->scratchInc();
                    pq.push(w);
                }
            }
        }
    }
}
```

TH Rijswijk

174

Shortest-Path

Negative-Weighted

- Bellman-Ford algoritme
- Het is nu niet meer mogelijk om elke vertex maar 1x te "bezoeken".
- Een negative-cost cycle moet herkend worden.
- Telkens als dist van een vertex wordt aangepast moet deze vertex opnieuw "bezoekt" worden.
- Als een vertex $|V|$ x bezocht is, is er negative-cost cycle aanwezig.
- Bellman-Ford: $O(|E| \cdot |V|)$

TH Rijswijk

© 2003 Harry Broeders

175

Shortest-Path

Negative-Weighted

- Zet start vertex in een **queue**.
 - Zolang queue niet leeg:
 - Haal vertex v uit queue.
 - Als v $|V|$ keer in de queue heeft gestaan
 - rapporteer negative-cost cycle en stop
 - Voor alle adjacent vertices w .
 - Als $dist_w > dist_v + cost_{v,w}$
 - $dist_w = dist_v + cost_{v,w}$
 - Als w niet in de queue staat:
 - Zet vertex w in de queue.
- Slim gebruik van scratch:
 - bij push: **++scratch**
 - bij pop: **++scratch**
 - **scratch/2** ==> aantal "bezoeken"
 - **scratch%2==1** ==> staat in de queue

TH Rijswijk

176

Graph

```
void Graph::negative(const string& name) {
    reset();
    Vertex* start(findVertex(name));
    start->setDistance(0);
    queue<Vertex*> q;
    q.push(start); start->scratchInc();
    while (!q.empty()) {
        Vertex* v(q.front());
        q.pop(); v->scratchInc();
        if (v->getScratch()/2 > vm.size())
            throw runtime_error("Negative cycle!");
        for (Vertex::const_iterator i(v->begin());
             i!=v->end(); ++i) {
            Vertex* w(i->first);
            int cvw(i->second);
            if (w->distance() > v->distance()+cvw) {
                w->setDistance(v->distance()+cvw);
                w->setPrev(v);
                if (w->getScratch()%2==0) {
                    q.push(w); w->scratchInc();
                }
                w->scratchInc(); w->scratchInc();
            }
        }
    }
}
```

TH Rijswijk

177

Shortest-Path

Acyclic

- Geen cycles.
- Gebruik topological sort.
 - $E_{v,w} \Rightarrow V < W$
 - bereken de indegree van elke vertex (aantal binnenkomende edges)
 - Herhaal tot alle vertices in de queue staan:
 - Zoek vertex v met indegree==0
 - plaats v in een queue
 - Voor alle adjacent vertices w .
 - --indegree w
 - De vertices in de queue zijn nu topological sorted.
 - Bij het zoeken naar het kortste pad worden vertices in topological order "bezoekt":
 - Elke vertex hoeft maar 1x bezocht te worden.
 - Acyclic: $O(|E|)$

TH Rijswijk

178

Graph

```
void Graph::acyclic(const string& name) {
    reset();
    Vertex* start(findVertex(name));
    start->setDistance(0);
    queue<Vertex*> q;
    for (VMap::const_iterator itr(vm.begin());
         itr!=vm.end(); ++itr) {
        Vertex* v(itr->second);
        for (Vertex::const_iterator i(v->begin());
             i!=v->end(); ++i) {
            i->first->scratchInc();
        }
        for (VMap::const_iterator itr(vm.begin());
             itr!=vm.end(); ++itr) {
            Vertex* v(itr->second);
            if (v->getScratch()==0)
                q.push(v);
        }
    }
    // Zie volgende sheet ==>
}
```

TH Rijswijk

179

Graph

```
// vervolg:
VMap::size_type iterations;
for (iterations=0; !q.empty(); ++iterations) {
    Vertex* v(q.front());
    q.pop();
    for (Vertex::const_iterator i(v->begin());
         i!=v->end(); ++i) {
        Vertex* w(i->first);
        int cvw(i->second);
        w->scratchDec();
        if (w->getScratch()==0) {
            q.push(w);
        }
        if (v->distance()==INFINITY)
            continue;
        if (w->distance() > v->distance()+cvw) {
            w->setDistance(v->distance()+cvw);
            w->setPrev(v);
        }
    }
    if (iterations!=vm.size())
        throw runtime_error("Graph has a cycle!");
}
```

TH Rijswijk

180

Shortest-Path

Samenvatting

- **Breath-first**
 - Unweighted
 - $O(|E|)$
- **Acyclic**
 - Weighted, no cycles
 - $O(|E|)$
- **Dijkstra**
 - Weighted, no negative edges
 - $O(|E| \cdot \log |V|)$
- **Bellman-Ford**
 - Weighted
 - $O(|E| \cdot |V|)$

TH Rijswijk

181