

# algoritmi bidirezionali

Filippo Magi

January 29, 2022

## 1 ShortestAugmentingPath

### 1.1 FlowFordFulkerson

### 1.2 Dfs

---

**Algorithm 1** Ricerca del flusso massimo

---

**Require:** rete  $(G, u, s, t)$ **Ensure:** valore del flusso massimo

```
1:  $fMax \leftarrow \text{Bfs}(s)$  {faccio partire da s una bfs, cercando un percorso e soprattutto indicando la distanza  $d_s$ }
2:  $\text{sendFlow}(t, fMax)$  {invio il flusso dal percorso indicato tramite previousNode da t verso s con il valore fMax, nel mentre che procedo cancello le informazioni nei nodi esplorati (tranne la distanza)}
3:  $f \leftarrow \text{Bfs}(t)$  {bfs da t verso s, trovo un percorso salvato da NextNode e soprattutto trovo la distanza  $d_t$ }
4:  $\text{sendFlow}(s, f)$ 
5:  $fMax \leftarrow f + fMax$ 
6: for all  $n \in V(G)$  do
7:    $n.\text{Reset}()$  {cancello indicazioni su un possibile percorso da fare}
8: end for
9:  $fso \leftarrow +\infty, fsi \leftarrow +\infty$ 
10: while  $f \neq 0$  AND  $d_s(t) > \#V(G)$  AND  $d_t(s) > \#V(G)$  do
11:    $(fso, fsi, startSource, startSink) \leftarrow \text{Dfs}(G, startSource, startSink, fso, fsi)$ 
12:   if  $startSink = startSource$  AND  $startSink \neq null$  then
13:      $f \leftarrow \min(fso, fsi)$ 
14:      $\text{sendFlow}(startSink, f)$ 
15:      $fso \leftarrow +\infty, fsi \leftarrow +\infty$ 
16:      $startSource \leftarrow s, startSink \leftarrow t$ 
17:   else if  $startSink = s$  then
18:      $f \leftarrow fsi$ 
19:      $\text{sendFlow}(startSink, f)$ 
20:      $fsi \leftarrow +\infty$ 
21:      $startSink \leftarrow t$ 
22:   else if  $startSource = t$  then
23:      $f \leftarrow fso$ 
24:      $\text{sendFlow}(startSource, f)$ 
25:      $fso \leftarrow +\infty$ 
26:      $startsource \leftarrow s$ 
27:   else
28:     break
29:   end if
30:    $fMax \leftarrow f + fMax$ 
31:   {valutare se serve fare un reset per ogni nodo presente nel grafo}
32: end while
33: return  $fMax$ 
```

---

---

**Algorithm 2** Dfs

---

**Require:** rete  $(G, u, s, t)$ ,  $startSource$  e  $startSink$  rispettivamente il nodo di partenza della parte di Source e di Sink,  $sourceFlow$  e  $sinkFlow$  rispettivamente il valore del flusso massimo inviabile dalla parte di Source e di Sink

**Ensure:** (massimo valore di flusso inviabile da parte di source, massimo valore di flusso inviabile da parte di Sink, Nodo di arrivo dalla parte di Source, nodo di arrivo dalla parte di Sink)

```
1: if  $startSource = startSink$  then
2:   return ( $sourceFlow, sinkFlow, startSource, startSink$ )
3: end if
4: if  $d_s(startSink) < \#V(G)$  AND  $d_t(startSource) < \#V(G)$  then
5:   for all  $edge \in startSource.Edges$  do
6:      $n \leftarrow edge.NextNode$ 
7:      $p \leftarrow edge.PreviousNode$ 
8:     if  $startSource = p$  AND  $d_t(n) = d_t(p) - 1$  AND  $u(edge) > 0$  then
9:        $sourceFlow \leftarrow \min(sourceFlow, u(edge))$ 
10:       $n.previousEdge \leftarrow edge$  {salvo anche il nodo precedente}
11:      if  $n = t$  then
12:        return ( $sourceFlow, sinkFlow, n, startSink$ )
13:      end if
14:      if  $n$  è già stato precedentemente esplorato dalla parte di Sink then
15:        return ( $sourceFlow, sinkFlow, n, n$ )
16:      end if
17:      return SinkDfs( $G, n, startSink, sourceFlow, sinkFlow$ )
18:    end if
19:  end for
20:   $minDistance \leftarrow +\infty$ 
21:  for all  $edge \in startSource.Edges$  do
22:    if  $edge.PreviousNode = startSource$  AND  $u(edge) > 0$  then
23:       $minDistance \leftarrow \min(minDistance, d_t(edge.nextNode))$ 
24:    end if
25:  end for
26:   $d_t(startSource) \leftarrow minDistance + 1$ 
27:  if  $startSource = s$  then
28:     $mom \leftarrow startsource$ 
29:  else
30:     $mom \leftarrow startSource.previousNode$ 
31:  end if
32:   $startSource.Reset()$ 
33:  return Dfs( $G, mom, startSink, sourceFlow, sinkFlow$ )
34: end if
35: return ( $0, 0, null, null$ )
```

---

---

**Algorithm 3** SinkDfs

---

**Require:** rete  $(G, u, s, t)$ ,  $startSource$  e  $startSink$  rispettivamente il nodo di partenza della parte di Source e di Sink,  $sourceFlow$  e  $sinkFlow$  rispettivamente il valore del flusso massimo inviabile dalla parte di Source e di Sink

**Ensure:** (massimo valore di flusso inviabile da parte di source, massimo valore di flusso inviabile da parte di Sink, Nodo di arrivo dalla parte di Source, nodo di arrivo dalla parte di Sink)

```
if  $startSource = startSink$  then
    return  $(sourceFlow, sinkFlow, startSource, startSink)$ 
end if
if  $d_s(startSink) < \#V(G)$  AND  $d_t(startSource) < \#V(G)$  then
    for all  $edge \in startSink.Edges$  do
         $n \leftarrow edge.NextNode$ 
         $p \leftarrow edge.PreviousNode$ 
        if  $startSink = n$  AND  $d_s(p) = d_s(n) - 1$  AND  $u(edge) > 0$  then
             $sourceFlow \leftarrow \min(sinkFlow, u(edge))$ 
             $p.nextEdge \leftarrow edge$  {salvo anche il nodo precedente}
            if  $p = s$  then
                return  $(sourceFlow, sinkFlow, startSource, p)$ 
            end if
            if  $p$  è già stato precedentemente esplorato dalla parte di Source then
                return  $(sourceFlow, sinkFlow, p, p)$ 
            end if
            return DfsG,  $startSource, p, sourceFlow, sinkFlow, s, t$ 
        end if
    end for
     $minDistance \leftarrow +\infty$ 
    for all  $edge \in startSink.Edges$  do
        if  $edge.NextNode = startSink$  AND  $u(edge) > 0$  then
             $minDistance \leftarrow \min(minDistance, d_s(edge.previousNode))$ 
        end if
    end for
     $d_s(startSink) \leftarrow minDistance + 1$ 
    if  $startSink = t$  then
         $mom \leftarrow startSink$ 
    else
         $mom \leftarrow startSink.nextNode$ 
    end if
     $startSink.Reset()$ 
    return SinkDfs( $G, startSource, mom, sourceFlow, sinkFlow$ )
end if
return  $(0, 0, null, null)$ 
```

---