

algoritmi bidirezionali

Filippo Magi

January 21, 2022

1 ShortestAugmentingPath

1.1 FlowFordFulkerson

1.2 Dfs

Algorithm 1 Ricerca del flusso massimo

Require: grafo dei residui $\overset{\leftrightarrow}{G} = \{V(G), E(G) \cup \{\overset{\leftarrow}{e} : e \in E(G)\}\}$, nodo Source s , nodo destinazione t .

Ensure: valore del flusso massimo di $\overset{\leftrightarrow}{G}, E(\overset{\leftrightarrow}{G})$ aggiornato

```
1:  $startSource \leftarrow s$ 
2:  $startSink \leftarrow t$ 
3:  $fMax \leftarrow \text{Bfs}(s)$  {faccio partire da  $s$  una bfs, cercando un percorso e soprattutto indicando la distanza che c'è fra un certo nodo e source}
4:  $\text{sendFlow}(t, fMax)$  {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)}
5:  $f \leftarrow \text{Bfs}(t)$  {bfs da  $t$  verso  $s$ , trovo un percorso salvato da NextNode e soprattutto trovo la distanza tra un certo nodo e  $t$ }
6:  $\text{sendFlow}(s, f)$ 
7:  $fMax \leftarrow f + fMax$ 
8: for all var  $n$  in  $N(\overset{\leftrightarrow}{G})$  do
9:    $n.\text{Reset}()$  {cancello indicazioni su un possibile percorso da fare}
10: end for
11:  $fso \leftarrow +\infty, fsi \leftarrow +\infty$ 
12: while  $f \neq 0$  AND distanza tra  $s$  e  $t > \text{nodi di } \overset{\leftrightarrow}{G}$ , AND distanza tra  $t$  ed  $s > \text{nodi di } \overset{\leftrightarrow}{G}$  do  $(fso, fsi, startSource, startSink) \leftarrow \text{Dfs}(\overset{\leftrightarrow}{G}, startSource, startSink, fso, fsi, s, t)$ 
13:   if  $startSink = startSource$  AND  $startSink \neq \text{null}$  then
14:      $f \leftarrow \min(fso, fsi)$ 
15:      $\text{sendFlow}(startSink, f)$ 
16:      $fso \leftarrow +\infty, fsi \leftarrow +\infty$ 
17:      $startSource \leftarrow s, startSink \leftarrow t$ 
18:   else if  $startSink = s$  then
19:      $f \leftarrow fsi$ 
20:      $\text{sendFlow}(startSink, f)$ 
21:      $fsi \leftarrow +\infty$ 
22:      $startSink \leftarrow t$ 
23:   else if  $startSource = t$  then
24:      $f \leftarrow fso$ 
25:      $\text{sendFlow}(startSource, f)$ 
26:      $fso \leftarrow +\infty$ 
27:      $startsource \leftarrow s$ 
28:   else
29:     break
30:   end if
31:    $fMax \leftarrow f + fMax$ 
32:   {valutare se serve fare un reset per ogni nodo presente nel grafo}
33: end while
34: return  $fMax$ 
```

Algorithm 2 Dfs

Require: grafo dei residui \vec{G} , $startSource$ 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, nodo sorgente s , nodo destinazione t

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

Algorithm 3 SinkDfs

Require: grafo dei residui \vec{G} , $startSource$ 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, nodo sorgente s , nodo destinazione t

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 distanza tra  $startSink$  e  $s <$  numero di nodi di  $N(\vec{G})$  AND distanza tra  $startSource$  e  $t <$  numero di nodi di  $N(\vec{G})$  then
    for all arco  $edge$  in  $startSink.Edges$  do
         $n \leftarrow edge.NextNode$ 
         $p \leftarrow edge.PreviousNode$ 
        if  $startSink = n$  AND (distanza tra  $p$  e  $t$ ) = ((distanza tra  $n$  e  $t$ ) - 1) AND capacità di  $edge > 0$  then
             $sourceFlow \leftarrow \min(sinkFlow, \text{capacità di } edge)$ 
            arco precedente di  $p \leftarrow edge$  {salvo anche il nodo precedente}
            if  $p$  è già stato precedentemente esplorato dalla parte di Sink then
                return ( $sourceFlow, sinkFlow, p, p$ )
            end if
            if  $p = n$  then
                return ( $sourceFlow, sinkFlow, startSource, p$ )
            end if
            return Dfs( $\vec{G}, startSource, p, sourceFlow, sinkFlow, s, t$ )
        end if
    end for
     $minDistance \leftarrow +\infty$ 
    for all arco  $edge \in startSink.Edges$  do
        if  $edge.NextNode = startSink$  AND capacità di  $edge > 0$  then
             $minDistance \leftarrow \min(minDistance, \text{distanza tra nodo precedente di } edge \text{ e } t)$ 
        end if
    end for
    distanza tra  $startSink$  e  $t \leftarrow minDistance + 1$ 
    if  $startSink = t$  then
         $mom \leftarrow startSink$ 
    else
         $mom \leftarrow$  nodo successore di  $startSink$ 
    end if
     $startSink.Reset()$ 
    return SinkDfs( $\vec{G}, startSource, mom, sourceFlow, sinkFlow, s, t$ )
end if
return (0, 0, null, null)
```
