algoritmi bidirezionali

Filippo Magi

February 8, 2022

- 1 Senza alcuna ottimizzazione
- 1.1 FlowFordFulkerson
- 1.2 DoBfs

${f Algorithm~1}$ Ricerca del flusso massimo

```
Require: rete (G, u, s, t)
Ensure: valore del flusso massimo
 1: fMax \leftarrow 0
 2: vuotoSource \leftarrow true
 3: vuotoSource \leftarrow true
 4: while TRUE do
       (f, nodo) \leftarrow DoBfs(G, vuotoSource, vuotoSink)
       if f = 0 then
 6:
 7:
         break
 8:
       end if
       vuotoSource \leftarrow false
 9:
       vuotoSource \leftarrow false
10:
       fMax \leftarrow fMax + f
11:
       mom \leftarrow n
12:
       while n \neq s do
13:
14:
          n.PreviousEdge.AddFlow(f)
         if u(n.PreviousEdge) = 0 then
15:
            vuotoSource \leftarrow true
16:
          end if
17:
18:
         n.update(f) \{n.InFlow -=f\}
         n \leftarrow n.previousNode
19:
       end while
20:
       while mom \neq t \ \mathbf{do}
21:
22:
         n.\text{nextEdge.addFlow}(f)
         if e(n.\text{nextEdge}) = 0 then
23:
            vuotoSink \leftarrow true
24:
          end if
25:
         n.update(f) \{n.InFlow -=f\}
26:
         n \leftarrow n.\text{nextNode}
27:
       end while
28:
29: end while
30: \mathbf{return} \ fMax
```

Algorithm 2 DoBfs : Ricerca un path tra s e x[], e da x[] a t, dove t[] sono i nodi intermedi dove si incontrano i due path

Require: rete (G, u, s, t), sourceSide e sinkSide, che sono dei booleani che chiariscono in quale parte si dovrà operare

Ensure: valore del flusso inviabile, nodo intermedio, cioè che tiene in memoria sia il nodo successivo, sia il nodo precedente

```
1: codaSource \leftarrow coda di nodi
2: codaSink \leftarrow coda di nodi
3: buffer \leftarrow coda di nodi
 4: if sourceSide then
      for all n \in V(G)|n è stato esplorato da s do
5:
        n.Reset()
6:
 7:
      end for
      codaSource.enqueue(s)
8:
9: end if
10: if sinkSide then
      for all n \in V(G)|n è stato esplorato da t do
12:
        n.Reset()
      end for
13:
      codaSink.enqueue(t)
14:
15: end if
16: {per motivi prestazioni si controlla nel codice se si hanno sia sinkSide sia
    sourceSide positivi per non analizzare tutti i nodi 2 volte}
17: while ¬codaSource.isEmpty OR ¬codaSink.iSEmpty do
      while \neg codaSource.isEmpty do
18:
        element \leftarrow codaSource.dequeue()
19:
        for all edge \in n. Edges do
20:
21:
           p \leftarrow edge.previousNode
22:
           n \leftarrow edge.nextNode
           if element = p \text{ AND } u(edge) > 0 \text{ then}
23:
             if n.visited then
24:
                if n è stato esplorato dalla parte di Source then
25:
26:
                  continue
                else
27:
                  f \leftarrow \min(u(edge), p.flussoPassante, n.flussoPassante)
28:
                  if f = 0 then
29:
                     continue
30:
                  end if
31:
                  n.update(p, edge, n)
32:
                  edge.reversed = false
33:
                  return (f, n)
34:
                end if
35:
36:
             end if
             n.update(p, edge)
37:
38:
             edge.reversed = false
             buffer.enqueue(n)
39:
           end if
40:
```

```
if element = n AND f(edge) > 0 then
41:
              if p.visited then
42:
                if p è stato già esplorato dalla parte di Source then
43:
44:
                   continue
                else
45:
                   f \leftarrow \min(n.flussoPassante, p.flussoPassante, f(edge))
46:
                   if f = 0 then
47:
                      continue
48:
                   end if
49:
                   p.update(n, edge, p)
50:
                   edge.reversed = true
51:
52:
                   return (f, p)
                end if
53:
              end if
54:
55:
              p.update(n, edge)
              edge.reversed = true
56:
              buffer.enqueue(p)
57:
           end if
58:
         end for
59:
60:
      end while
61:
      mom \leftarrow codaSource
      codaSource \leftarrow buffer
62:
      buffer \leftarrow mom
63:
      while \neg codaSink.isEmpty do
64:
65:
         element \leftarrow codaSink.dequeue()
         for all edge \in element. Edges do
66:
67:
           p \leftarrow edge.previousNode
           n \leftarrow n.\text{nextNode}
68:
           if element = n \text{ AND } u(edge) > 0 \text{ then}
69:
              if p.visited then
70:
                {f if} p è stato esplorato dalla parte di Sink {f then}
71:
72:
                   continue
                else
73:
                   f \leftarrow \min(p.flussoPassante, u(edge), n.flussoPassante)
74:
75:
                   if f = 0 then
76:
                      continue
                   end if
77:
                   n.update(p, edge, n)
78:
79:
                   edge.Reversed = false
                   return (f, n)
80:
                end if
81:
              end if
82:
              p.update(n, edge)
83:
              edge.Reversed = false
84:
              buffer.enqueue(p)
85:
86:
           end if
```

```
if element = p \text{ AND } f(edge) > 0 \text{ then}
87:
              if n.visited then
88:
89:
                 {f if} n è stato esplorato da Sink {f then}
                    continue
90:
                 else
91:
                    f \leftarrow \min(n.flussoPassante, p.flussoPassante, f(edge))
92:
                   if f = 0 then
93:
                      continue
94:
                    end if
95:
                   p.update(n, edge, p)
96:
                   edge. {\tt reversed} = {\tt true}
97:
                   return (f, p)
98:
                 end if
99:
               end if
100:
               n.update(p, edge)
101:
               edge.reversed = true
102:
               buffer.enqueue(n)
103:
104:
            end if
          end for
105:
       end while
106:
       mom \leftarrow buffer
107:
       codaSink \leftarrow buffer
108:
109:
       buffer \leftarrow mom
110: end while
111: return (0, null)
```