

algoritmi bidirezionali

Filippo Magi

February 9, 2022

1 Ottimizzazione sono nelle ultime label

Algorithm 1 Ricerca del massimo flusso ricalcolando solo nelle ultime label

Require: Rete (G, u, s, t) .

Ensure: valore del flusso massimo

```
noCap  $\leftarrow$  null
while TRUE do
   $f \leftarrow \text{DoBfs}(G, \text{noCap})$ 
  if  $f = 0$  then
    break
  end if
  mom  $\leftarrow t$ 
  while mom  $\neq s$  do
    mom.PreviousEdge.AddFlow(t.flussoPassante)
    if  $u(\text{mom.PreviousEdge}) < 0$  OR  $f(\text{mom.PreviousEdge}) < 0$  then
      mom.Reverse(t) {da t faccio tornare come le capacità e il flusso come
prima di inviarle fino a mom}
      noCap  $\leftarrow$  mom
      break
    end if
    if  $u(\text{mom.PreviousEdge}) = 0$  then
      noCap  $\leftarrow$  mom
    end if
    mom  $\leftarrow$  mom.previousNode
  end while
end while
return s.FlussoUscente
```

Algorithm 2 Algoritmo DoBfs con ottimizzazione solo nelle ultime label

Require: rete (G, u, s, t) , nodo $noCap$

Ensure: valore del flusso inviato a t , $N(G)$ aggiornati con informazioni sul percorso da fare

$coda \leftarrow$ coda vuota di nodi

if $noCap = \text{null}$ **then**

$coda.Enqueue(s)$

else

$noCap.Valid = \text{false}$

 Repair($noCap$) {controllo se c'è un nodo con label = $noCap.label - 1$ e con capacità o flusso diversa da 0}

$f \leftarrow \text{GetPathFlow}(t)$

if $noCap.Valid \wedge f \neq 0$ **then**

return f

end if

$coda \leftarrow n \in N(G) \parallel n.label = (noCap.label - 1)$

for all $n \in N(G) \parallel n.label \geq noCap.label$ **do**

$n.Reset()$

end for

end if

while la coda non è vuota **do**

$element \leftarrow coda.dequeue()$

if $element.valid$ **then** {label valida}

for all $edge \in element.Edges$ **do**

$n \leftarrow edge.nextNode$

$p \leftarrow edge.previousNode$

if $p = element$ AND $u(edge) > 0$ AND $(\neg n.visited \text{ OR } \neg n.valid)$

then

$n.update(p, edge)$ {label, flusso entrante e nodo precedente, nel caso sia necessario "riparo" il nodo}

$edge.Reversed = \text{false}$ {per capire se devo inviare o ricevere flusso}

if $n = t$ **then**

return $n.flussoPassante$

else

$coda.Enqueue(n)$

end if

else if $n = element$ AND $f(edge) > 0$ AND $(\neg p.visited \text{ OR } \neg p.valid)$

then

$p.update(n, edge)$

$edge.reversed = \text{true}$

if $p = t$ **then**

return $p.flussoPassante$

else

$coda.Enqueue(p)$

end if

end if

end for

end if

end while

return 0
