algoritmi bidirezionali

Filippo Magi

February 16, 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 \text{null}
  malati \leftarrow pila di nodi vuota
  while TRUE \mathbf{do}
     f \leftarrow \text{DoBfs}(G, noCap)
    if f = 0 then
       break
     end if
    mom \leftarrow t
     while mom \neq s do
       mom.PreviousEdge.AddFlow(t.flussoPassante)
       if u(mom.PreviousEdge) = 0 then
          malati.push(mom)
       end if
       mom \leftarrow mom. \texttt{previousNode}
     end while
  end while
  {\bf return}\ s. {\bf FlussoUscente}
```

Algorithm 2 Algoritmo DoBfs con ottimizzazione solo nelle ultime label

```
Require: rete (G, u, s, t), pila di nodi malati
Ensure: valore del flusso inviato a t, N(G) aggiornati con informazioni sul
  percorso da fare
  coda \leftarrow coda vuota di nodi
  if malti.isEmpty then
     coda. Enqueue(s)
     for all n \in V(G) do
        n.Reset()
     end for
  else
     repaired \leftarrow true
     p \leftarrow \text{null}
     while \neg malati.isEmpty do
        n \leftarrow malati.pop()
        UpdateInFlow(n, p) {se p \neq null, aggiorno i nodi tra p ed n con il nuovo
  valore di InFlow, passando da 0 a un valore positivo}
       \operatorname{Repair}(n)\{\operatorname{controllo} \text{ se c'è un nodo con label} = \operatorname{noCap.label-1} \text{ e con ca-}
  pacità o flusso diversa da 0}
       if non sono riuscito a riparare n then
          repaired \leftarrow false
          break
        end if
       p \leftarrow n
     end while
     if repaired then
        f \leftarrow \text{UpdateInFlow}(t, n)
       return f
     end if
     coda \leftarrow x \in V(G) || x.label = (n.label - 1)
     for all x \in V(G) ||x.label \ge n.label do
        x.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. \texttt{nextNode}
       p \leftarrow edge. \texttt{previousNode}
       if p = element \wedge u_t(edge) > 0 \wedge (\neg n.visited \vee \neg n.valid) then {per
capire se il nodo è stato visitato o meno, controllo che inflow > 0}
          n.update(p,edge) {label, flusso entrante e nodo precedente, nel caso
sia necessario "riparo" il nodo}
          edge.Reversed = 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 \land f(edge) > 0 \land (\neg p.visited \lor \neg p.valid) then
          p.update(n,edge)
          edge.reversed = true
          if p = t then
            {f return}\ p.{f flussoPassante}
            coda. Enqueue(p)
          end if
       end if
    end for
  end if
end while
return 0
```