Soluzione Progetto 1 ASD a.a. 2016/2017

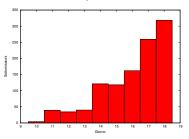


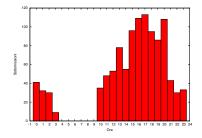
Alessio Guerrieri e Cristian Consonni November 21, 2016

Statistiche

Statistiche

Numero sottoposizioni: 1095





- ▶ 89 gruppi iscritti (l'ultimo alle 23:27 del 07/11);
- ▶ 179 studenti;
- $ightharpoonup \sim 17$ ore di ricevimento (compresi i laboratori);
- 59 mail ricevute;

Risultati

Punteggi (classifica completa sul sito)

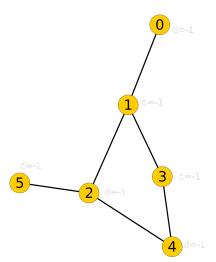
- ▶ P < 30 progetto non passato
- ▶ $30 \le P < 75$ $\longrightarrow 1$ punto bonus (23 gruppi)
- ▶ $75 \le P < 95$ \longrightarrow 2 punti bonus (26 gruppi)
- ▶ $95 \le P \le 100$ \longrightarrow 3 punti bonus (26 gruppi)

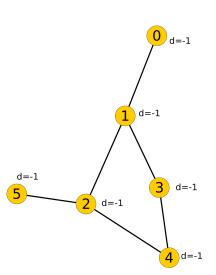
Soluzione dei casi con un solo ciclo

- Individuiamo il ciclo e la sua lunghezza → K;
- Usiamo una visita in profondità e marchiamo ogni nodo visitato con la sua profondità rispetto alla sorgente;
- Se incontriamo un nodo già visitato, che non sia il nodo da cui proveniamo (padre del nodo corrente rispetto alla visita):

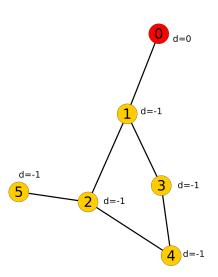
\Rightarrow ciclo

- ▶ La dimensione del ciclo è data dalla differenza di profondità fra i nodi collegati dall'arco che chiude il ciclo;
- ▶ La visita va eseguita su tutti i nodi non visitati per tenere conto del caso in cui ci siano più componenti connesse.
- ⇒ soluzione: unciclo.cpp, 42 SLOC (Source Lines Of Code)
- \Rightarrow complessità: $\Omega(V + E)$
- ⇒ 36 punti

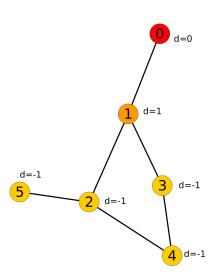




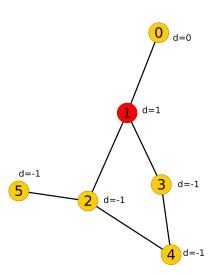
- nodi a profondità -1



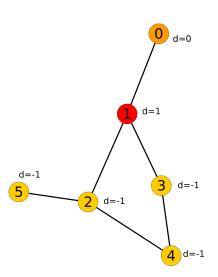
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)



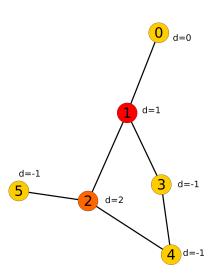
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)



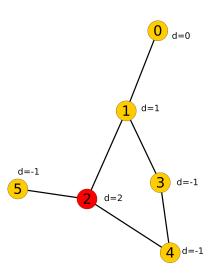
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)
- visito 1



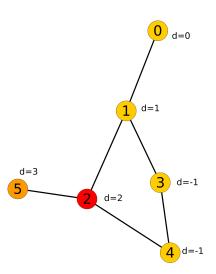
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)
- visito 1
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)



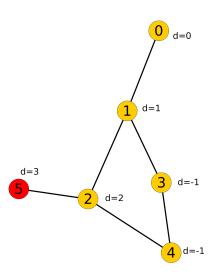
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)
- visito 1
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2, (profondità 2)



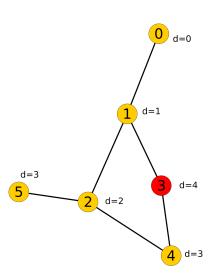
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)
- visito 1
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2, (profondità 2)
- visito 2



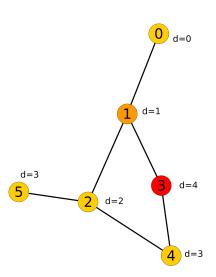
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)
- visito 1
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2, (profondità 2)
- visito 2
- vicino 5, (profondità 3)



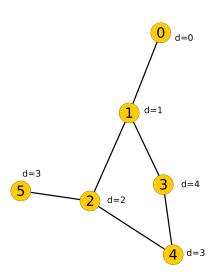
- nodi a profondità -1
- start, visito 0, (profondità 0)
- vicino 1 (profondità 1)
- visito 1
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2, (profondità 2)
- visito 2
- vicino 5, (profondità 3)
- visito 5



- visito 5
- ...
- visito 3



- visito 5
- ...
- visito 3
- vicino 1, 1.d \neq -1, 1.d \leq 3.d
- ⇒ ciclo



- visito 5
- ...
- visito 3
- vicino 1, 1.d \neq -1, 1.d \leq 3.d
- \Rightarrow ciclo
- \Rightarrow lunghezza ciclo 4-1+1=4

Soluzione dei casi con più cicli semplici disgiunti

- Individuiamo la lunghezza di ogni ciclo con l'algoritmo precedente;
- ▶ K è il MCD delle lunghezze dei cicli;

⇒ soluzione: cicli.cpp, 52 SLOC

 \Rightarrow complessità: $\Omega(V+E)$

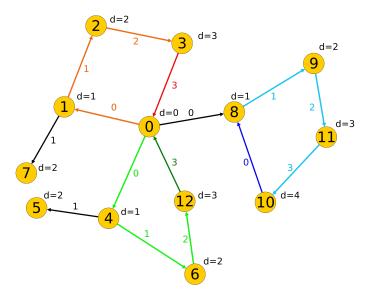
 \Rightarrow 51 punti

Soluzione dei casi con più cicli semplici disgiunti con posizionamento $(o_1 + o_2)$

- ▶ Individuiamo *K* con l'algoritmo precedente;
- ▶ Dato un nodo di profondità P, assegnamo ai suoi archi uscenti il Pokémon (P mod K);
- L'orientamento degli archi è ottenuto seguendo la visita:
 - agli archi che chiudono i cicli assegnamo la profondità del nodo più basso, max(p.depth, a.depth);
 - agli altri archi assegnamo la profondità del nodo più alto, min(p.depth, a.depth);
- ⇒ soluzione: cicli_con_posizionamento.cpp, 67 SLOC
- \Rightarrow complessità: $\Omega(V+E)$
- ⇒ 85 punti



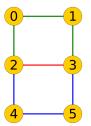
Esempio con più cicli semplici disgiunti e posizionamento $(o_1 + o_2)$

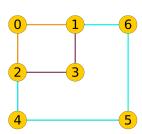


Soluzione del caso generico: intuizione

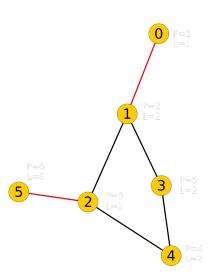
Intuizione

- Trovare i gruppi di strade che, se rimosse, "rompono" gli stessi cicli.
- Trovare i gruppi di strade per i quali, qualora si percorra una strada del gruppo, allora si devono percorrere tutte le altre strade di quel gruppo.
- \Rightarrow ogni gruppo deve rispettare i requisiti, K è il MCD del numero di elementi di ogni gruppo.





Soluzione del caso generico: bridges



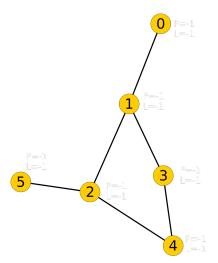
Definizione

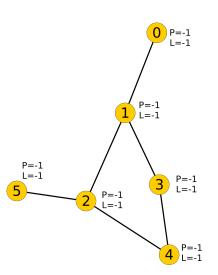
- Definiamo bridges gli archi la cui rimozione rende disconnesso il grafo;
- (nota) Archi che collegano nodi che non appartengono ad alcun ciclo sono bridges;

Soluzione del caso generico: algoritmo di Tarjan

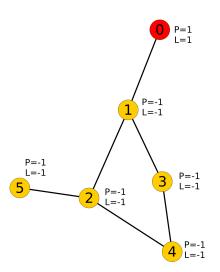
Si esegue una visita in profondità ricorsiva in pre-order:

- ▶ in ogni nodo del grafo vengono mantenute due variabili:
 - pre: contatore che viene incrementato secondo il numero di chiamate ricorsive della visita DFS;
 - low: specifica il livello del nodo meno profondo raggiungibile per ogni nodo;
- ad ogni passo della visita si incrementano pre e low;
- quando un ciclo si chiude, il backtracking della DFS trasmette
 low a tutti i nodi appartnenti al ciclo;
- archi uscenti (nel verso della visita) che portano a nodi per i quali pre = low sono bridges;

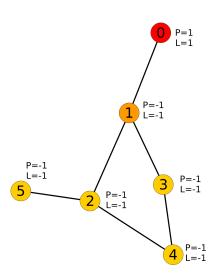




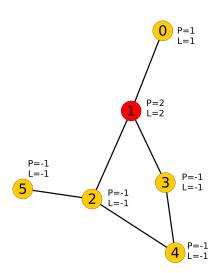
- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1



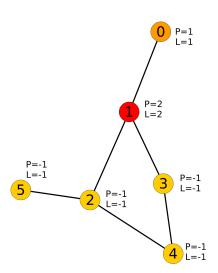
- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) → (pre = 1, low = 1)



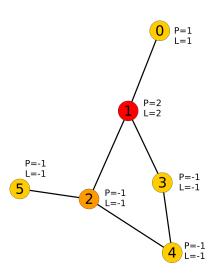
- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) $\rightarrow \text{ (pre} = 1, \text{low} = 1)$
- vicino 1



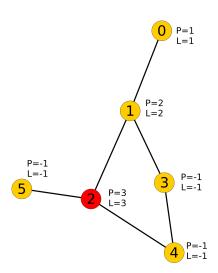
- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) $\rightarrow \text{ (pre} = 1, \text{ low} = 1)$
- vicino 1
- visito 1 (count = 2) → (pre = 2, low = 2)



- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) $\rightarrow (pre = 1, low = 1)$
- vicino 1
- visito 1 (count = 2) → (pre = 2, low = 2)
- vicino 0 (padre di 1 → ignoro)

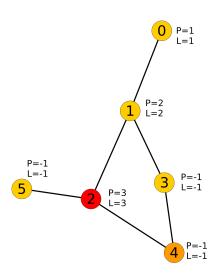


- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) $\rightarrow \text{ (pre} = 1, \text{ low} = 1)$
- vicino 1
- visito 1 (count = 2) → (pre = 2, low = 2)
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2

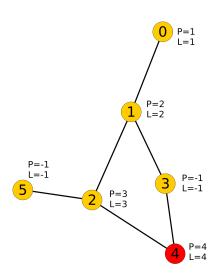


- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) \rightarrow (pre = 1, low = 1)
- vicino 1
- visito 1 (count = 2) → (pre = 2, low = 2)
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2
- visito 2 (count = 3)

$$\rightarrow$$
 (pre = 3, low = 3)



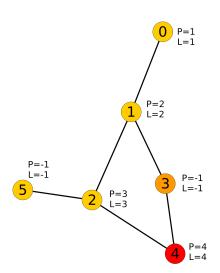
- tutti i nodi hanno pre = -1, low = -1
- start, visito 0 (count = 1) $\rightarrow (pre = 1, low = 1)$
- vicino 1
- visito 1 (count = 2) → (pre = 2, low = 2)
- vicino 0 (padre di 1 \rightarrow ignoro)
- vicino 2
- visito 2 (count = 3)
 - $\rightarrow (\texttt{pre} = \texttt{3, low} = \texttt{3})$
- vicino 4



- . . .

- visito 2 (count = 3) → (pre = 3, low = 3)
- vicino 4
- visito 4 (count = 4)

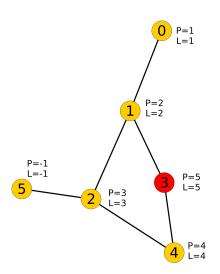
 → (pre = 4, low = 4)



. . . .

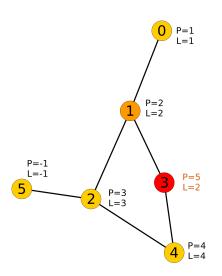
- visito 2 (count = 3) → (pre = 3, low = 3)
- vicino 4
- visito 4 (count = 4)

 → (pre = 4, low = 4)
- vicino 3



- . . .

- visito 2 (count = 3) → (pre = 3, low = 3)
- vicino 4
- visito 4 (count = 4) → (pre = 4, low = 4)
- vicino 3
- visito 3 (count = 5) → (pre = 5, low = 5)



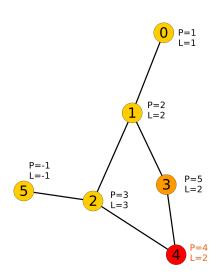
- . . .

- vicino 4

- vicino 3

 \Rightarrow ciclo

$$\Rightarrow$$
 vic.low \rightarrow n.low



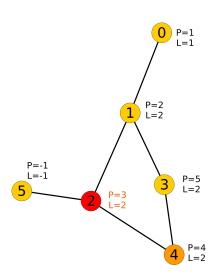
- . . .

- visito 3 (count = 5) → (pre = 5, low = 5)

 \Rightarrow ciclo

 \Rightarrow vic.low \rightarrow n.low

- backtrack $(3.low \rightarrow 4.low)$



- . . .

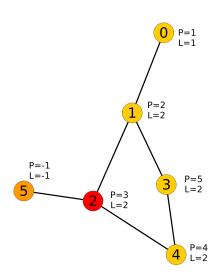
- visito 3 (count = 5) → (pre = 5, low = 5)

 \Rightarrow ciclo

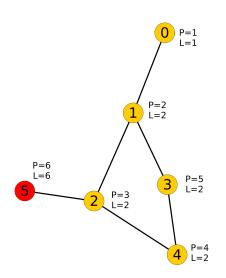
 \Rightarrow vic.low \rightarrow n.low

- backtrack $(3.low \rightarrow 4.low)$

- backtrack (4.low \rightarrow 2.low)

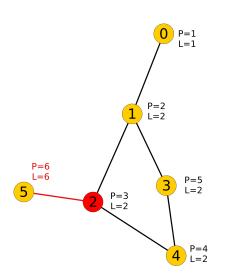


- \Rightarrow ciclo
- \Rightarrow vic.low \rightarrow n.low
 - backtrack $(3.1ow \rightarrow 4.1ow)$
 - backtrack $(4.low \rightarrow 2.low)$
 - vicino 5



- \Rightarrow ciclo
- \Rightarrow vic.low \rightarrow n.low
 - backtrack $(3.1ow \rightarrow 4.1ow)$
 - backtrack $(4.low \rightarrow 2.low)$
 - vicino 5
 - visito 5 (count = 6)

$$\rightarrow$$
 (pre = 6, low = 6)



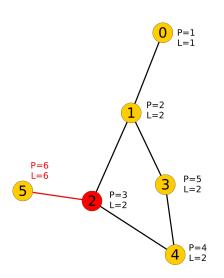
 \Rightarrow ciclo

 \Rightarrow vic.low \rightarrow n.low

- backtrack $(3.1ow \rightarrow 4.1ow)$
- backtrack $(4.1ow \rightarrow 2.1ow)$
- vicino 5
- visito 5 (count = 6)

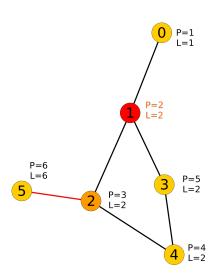
$$ightarrow$$
 (pre $=$ 6, low $=$ 6)

- backtrack

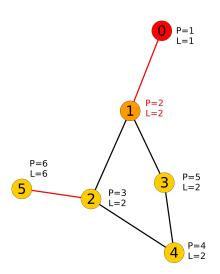


- \Rightarrow ciclo
- \Rightarrow vic.low \rightarrow n.low
 - backtrack $(3.1ow \rightarrow 4.1ow)$
 - backtrack $(4.low \rightarrow 2.low)$
 - vicino 5
 - visito 5 (count = 6) → (pre = 6, low = 6)
 - backtrack

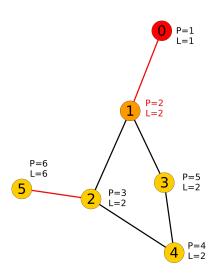
$$\mathtt{pre} = \mathtt{low} \Rightarrow \mathbf{bridge}$$



- backtrack $(3.low \rightarrow 4.low)$
- backtrack $(4.low \rightarrow 2.low)$
- vicino 5
- visito 5 (count = 6) → (pre = 6, low = 6)
- backtrack $pre = low \Rightarrow bridge$
- backtrack (2.low \rightarrow 1.low)



- backtrack $(3.1ow \rightarrow 4.1ow)$
- backtrack $(4.1ow \rightarrow 2.1ow)$
- vicino 5
- visito 5 (count = 6) → (pre = 6, low = 6)
- backtrack $pre = low \Rightarrow bridge$
- backtrack (2.low \rightarrow 1.low)
- backtrack

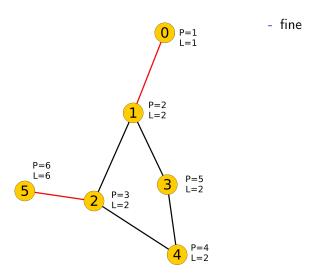


- backtrack $(3.1ow \rightarrow 4.1ow)$
- backtrack $(4.low \rightarrow 2.low)$
- vicino 5
- visito 5 (count = 6)
 → (pre = 6, low = 6)
- backtrack

$$pre = low \Rightarrow bridge$$

- backtrack (2.low \rightarrow 1.low)
- backtrack

$$\mathtt{pre} = \mathtt{low} \Rightarrow \mathbf{bridge}$$



Soluzione del caso generico: descrizione

- Con una prima passata di Tarjan si tolgono tutti gli archi che non appartengono ad alcun ciclo;
- Per ogni arco non-bridge a, segniamo a come da ignorare ed usiamo Tarjan sul grafo rimanente per trovare gli archi che appartengono allo stesso gruppo di a;
- K è il MCD delle grandezze dei gruppi trovati nel punto precedente;
- ► Si scorre ogni gruppo di archi e si numerano archi dello stesso gruppo progessivamente (mod K).
- ⇒ soluzione: generica.cpp, 122 SLOC
- \Rightarrow complessità: $\Omega(E \cdot (V + E))$
- ⇒ 100 punti

Note finali

- Classifiche e sorgenti sul sito (controllate i numeri di matricola):
 - http://judge.science.unitn.it/slides/asd16/ classifica_prog1.pdf
 - Assumiamo gli stessi gruppi, in caso di cambiamenti scrivetemi (cristian.consonni@unitn.it)
- Chi ha passato il primo progetto non è obbligato a fare il secondo.