

Analisi e progettazione di algoritmi

(III anno Laurea Triennale - a.a. 2022/23)

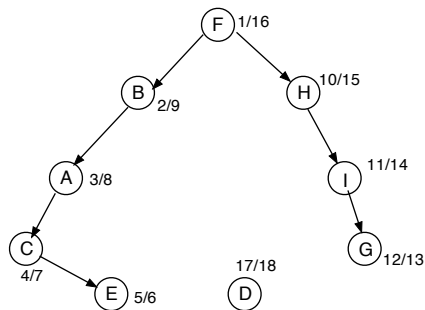
Prova scritta 19 giugno 2023

Esercizio 1 Un grafo orientato G ha nodi A, B, C, D, E, F, G, H, I. Non ne conosciamo gli archi, ma sappiamo che la sua visita in profondità produce la seguente sequenza di inizio/fine visita: A 3/8, B 2/9, C 4/7, D 17/18, E 5/6, F 1/16, G 12/13, H 10/15, I 11/14.

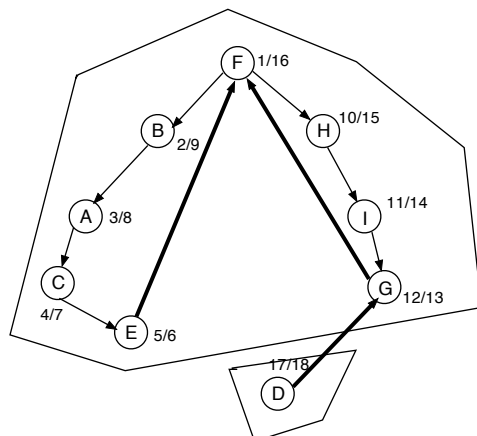
1. Si disegni la foresta DFS ottenuta attraverso la visita.
2. Si disegni G , aggiungendo archi alla foresta DFS, in modo che sia formato da due componenti fortemente connesse. Se non è possibile si spieghi perché.
3. Si disegni G , aggiungendo archi alla foresta DFS, in modo che sia formato da una sola componente fortemente connessa. Se non è possibile si spieghi perché.

Soluzione

1. La foresta DFS ottenuta attraverso la visita è la seguente:



2. Un G formato da due componenti fortemente connesse è il seguente:



- Non è possibile che G sia formato da una sola componente fortemente connessa, perché dovrebbe esserci un arco che collega un altro nodo a D , ma in tal caso la visita di D inizierebbe durante la visita di questo altro nodo, in disaccordo con i timestamp dati.

Esercizio 2 Si consideri un array $A[0..n-1]$ di interi, ordinato in senso non decrescente.

- Si scriva un algoritmo divide et impera per decidere se l'array contiene oppure no elementi duplicati. Suggerimento: ispirarsi alla ricerca binaria ricorsiva (Esempio 1.10 delle note).
- Giustificare la correttezza dell'algoritmo proposto.
- Analizzare il costo computazionale dell'algoritmo proposto.
- Potrebbe esistere un algoritmo asintoticamente più efficiente?

Soluzione

- Un algoritmo divide et impera che decide se l'array contiene oppure no elementi duplicati è il seguente:

```
dup(A)
  dup(A, 0, n-1)

dup(A, inf, sup)
  if inf ≥ sup return false
  mid = (inf+sup)/2
  if (A[mid]=A[mid+1]) return true
  return dup(A, inf, mid) or dup(A, mid+1, sup)
```

- La correttezza dell'algoritmo può essere provata per induzione aritmetica forte sul numero di elementi. Nel caso di nessun elemento o un elemento solo l'algoritmo restituisce falso correttamente. Nel caso di almeno due elementi, la porzione di array viene divisa in due parti. Se l'ultimo elemento della prima parte è uguale al primo della seconda l'array contiene duplicati, e l'algoritmo restituisce vero correttamente. Altrimenti, dato che l'array è ordinato, vi sono duplicati solo se una delle due parti contiene duplicati, come correttamente calcolato dalle due chiamate ricorsive per ipotesi induttiva.
- La relazione di ricorrenza è la seguente (conviene esprimere n come 2^k):

$$\begin{aligned} T(2^0) &= 1 \\ T(2^k) &= 1 + 2 \cdot T(2^{k-1}), \text{ per } k > 0. \end{aligned}$$

Utilizzando la tecnica per sostituzioni successive si ha:

$$T(2^k) = 1 + 2 \cdot T(2^{k-1}) = 1 + 2 + 2^2 \cdot T(2^{k-2}) = \dots = 1 + 2 + \dots + 2^k = \frac{2^{k+1}-1}{2-1}$$

quindi $T(n) = O(n)$.

- Non è possibile dare un algoritmo più efficiente, ossia il problema ha complessità $\Omega(n)$, in quanto è sicuramente necessario esaminare tutti gli elementi.¹

Esercizio 3 Considera una sequenza composta dai primi 10 numeri naturali. Costruisci l'input peggiore per la versione deterministica di *QuickSort* che sceglie come *pivot* l'ultimo elemento. Sapresti trovarne un altro? Nelle notazioni utilizzate a lezione, quanto vale $p_{ij}(1)$?

¹Si noti che in questo esempio l'algoritmo divide-et-impera non è più efficiente di un algoritmo iterativo che controlla ogni coppia di elementi contigui.

Soluzione Nel caso peggiore la scelta del *pivot* lascia sempre una delle due sottosequenze vuota. Se il *pivot* è l'ultimo elemento l'input peggiore è la sequenza ordinata da 1 a 10 o quella ordinata da 10 a 1. Poiché tutte le coppie sono confrontate $p_{ij}(1)$ è sempre uguale a 1.

Guida alla correzione Esercizio 1: 1.1: 5 punti a chi collega D 1.3: 7 punti a chi ha almeno detto che non si poteva fare

Esercizio 2: max 3 punti su 2.1, 2.2., 2.3 a chi ha risolto un altro problema (trovare se un dato elemento compare due volte) 2.1: 4 a chi ha almeno capito il problema e lo schema ricorsivo; 2.2: 4 a chi almeno menziona correttamente schema di induzione forte; 10 a chi ha capito che il punto chiave è che la sequenza sia ordinata, se no max 8