Esercitazioni di Algoritmi e Strutture Dati



III esercitazione, 17/03/2016

Tong Liu

ESERCIZIO PRECEDENTE

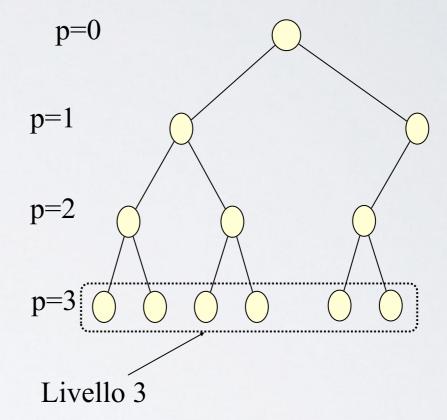
- Es 2.5, Il rango di un elemento di una lista di interi é la somma degli elementi successivi più se stesso.
- Rango di [3,2,5] é [10,7,5]
- · Creare una funzione che calcola il rango di una lista

ALBERI

ALBERO

+ In un albero

- Profondità di un nodo: la lunghezza del percorso dalla radice al nodo (i.e., numero archi attraversati)
- * *Livello*: l'insieme dei nodi alla stessa profondità
- * *Altezza* dell'albero: massimo livello delle sue foglie



Altezza albero: 3

ALBERI: OPERAZIONI

```
TREE
 % Costruisce un nuovo albero, costituito da un solo nodo e contenente v
 Tree(ITEM v)
 % Legge il valore
 ITEM read()
 % Scrive v nel nodo
 write(ITEM v)
 % Restituisce il padre; nil se questo nodo è radice
 TREE parent()
 % Restituisce il primo figlio; nil se questo nodo è foglia
 TREE leftmostChild()
 % Restituisce il prossimo fratello del nodo a cui è applicato; nil se assente
 TREE rightSibling()
 % Inserisce il sottoalbero t come primo figlio di questo nodo
 insertChild(TREE t)
    precondition: t.parent() = nil
 % Inserisce il sottoalbero t come successivo fratello di questo nodo
 insertSibling(TREE t)
   precondition: t.parent() = nil
 % Distrugge il sottoalbero radicato nel primo figlio di questo nodo
 deleteChild()
 % Distrugge il sottoalbero radicato nel prossimo fratello di questo nodo
 deleteSibling()
```

VISITA: PRE-VISITA

${\sf visitaProfondit\grave{a}}(\overline{{\sf TREE}\ t})$

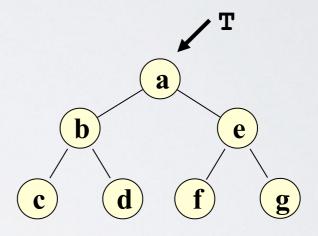
precondition: $t \neq \text{nil}$

(1) esame "anticipato" del nodo radice di t

```
TREE u \leftarrow t.\operatorname{leftmostChild}()
while u \neq \operatorname{nil} \operatorname{do}
| visitaProfondità(u)
```

 $u \leftarrow u.rightSibling()$

(2) esame "posticipato" del nodo radice di t



Sequenza: a b c d e f g

VISITA: POST-VISITA

${\sf visitaProfondit\`a}(\overline{{\sf TREE}\ t})$

precondition: $t \neq \text{nil}$

(1) esame "anticipato" del nodo radice di t

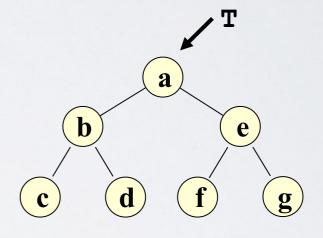
TREE $u \leftarrow t.\mathsf{leftmostChild}()$

while $u \neq \operatorname{nil} \operatorname{do}$

visitaProfondità(u)

 $u \leftarrow u.rightSibling()$

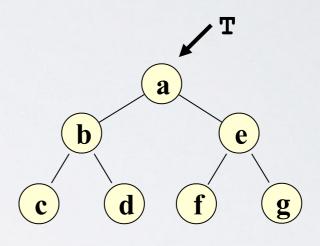
(2) esame "posticipato" del nodo radice di t



Sequenza: c d b f g e a

VISITA: IN-VISITA

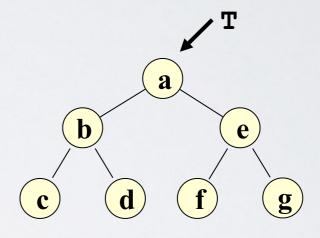
```
\begin{aligned} & \textbf{precondition: } t \neq \textbf{nil} \\ & \textbf{TREE } u \leftarrow t. \textbf{leftmostChild}() \\ & \textbf{integer } k \leftarrow 0 \\ & \textbf{while } u \neq \textbf{nil and } k < i \textbf{ do} \\ & k \leftarrow k+1 \\ & \textbf{invisita}(u) \\ & u \leftarrow u. \textbf{rightSibling}() \\ & \textbf{esame "simmetrico" del nodo } t \\ & \textbf{while } u \neq \textbf{nil do} \\ & \textbf{invisita}(u) \\ & u \leftarrow u. \textbf{rightSibling}() \end{aligned}
```



Sequenza (i=1): c b d a f e g

VISITA: IN AMPIEZZA

```
\begin{aligned} & \textbf{visitaAmpiezza}(\text{TREE }t) \\ & \textbf{precondition} \colon t \neq \textbf{nil} \\ & Q\text{UEUE }Q \leftarrow \text{Queue}() \\ & Q.\text{enqueue}(t) \\ & \textbf{while not }Q.\text{isEmpty}() \textbf{ do} \\ & & \text{TREE }u \leftarrow Q.\text{dequeue}() \\ & \text{esame "per livelli" del nodo }u \\ & u \leftarrow u.\text{leftmostChild}() \\ & \textbf{while }u \neq \textbf{nil do} \\ & & Q.\text{enqueue}(u) \\ & & u \leftarrow u.\text{rightSibling}() \end{aligned}
```



Sequenza: a b e c d f g

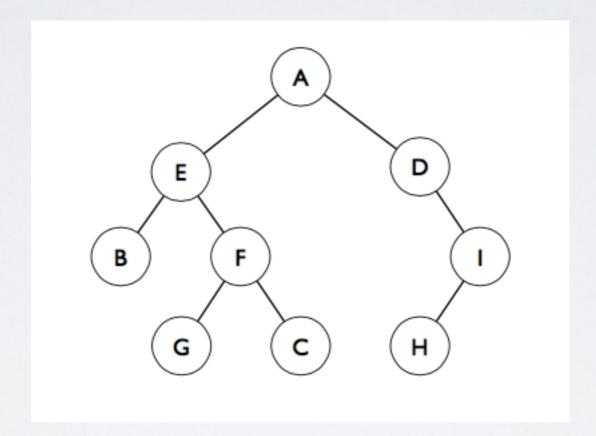
ESERCIZIO VISITE

[Libro 5.4] Gli ordini di visita di un albero binario di 9 nodi sono i seguenti:

- A, E, B, F, G, C, D, I, H(anticipato)
- B, G, C, F, E, H, I, D, A (posticipato)
- B, E, G, F, C, A, D, H, I (simmetrico).

Si ricostruisca l'albero binario e si illustri *brevemente* il ragionamento.

SOLUZIONE



ESERCIZIO ALTEZZA

[Libro 5.1] L'altezza di un albero ordinato è il massimo livello delle sue foglie. Si fornisca una funzione che calcoli in tempo ottimo l'altezza di un albero ordinato *T* di *n* nodi.

ESERCIZIO CANCELLA

[Libro 5.2] Dato un albero ordinato i cui nodi contengono valori interi, se ne vogliono cancellare tutte le foglie per le quali il percorso radice-foglia ha somma complessiva dei valori uguale a k. Fornire una procedura di complessità ottima.

(Suggerimento: utilizzare l'algoritmo pre-visita, modificare tale funzione in modo che la funzione ritorna un bool per dare segnale di cancellazione)

SOLUZIONI

Le soluzioni si trovano nella pagina 104 del libro: Alan Bertossi, Alberto Montresor. Algoritmi e Strutture di Dati, 3a edizione. Città Studi Edizioni, 2014

LINKS

Visita Albero: https://www.youtube.com/watch?v=tYPUvEZF8XE

Approfondimenti: https://en.wikipedia.org/wiki/Tree_traversal