Programmazione

Docenti: Giovanni Da San Martino

Francesco Gavazzo

Lamberto Ballan

< lamberto.ballan@unipd.it>

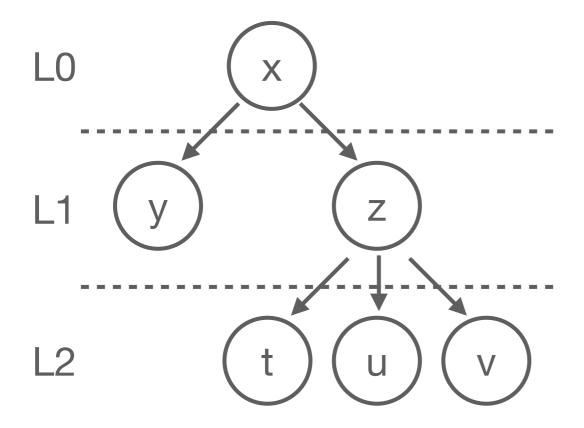




- Albero: è un insieme di elementi (nodi) su cui è definita una relazione di "discendenza" con due proprietà:
 - Esiste un unico nodo, detto *radice*, che non ha predecessori
 - Ogni altro nodo ha un unico predecessore
- I nodi che non hanno successori sono detti foglie
- L'albero è ripartito a livelli e i nodi che non sono ne la radice, ne una foglia, sono detti nodi *intermedi*



Vediamo un esempio:



- x è il nodo radice
- z è un nodo intermedio
- y, t, u, v sono foglie
- L'albero è ripartito su tre livelli ed ha quindi profondità pari a 2
- Il nodo z realizza il massimo grado di uscita (pari a 3)



- Formalmente l'alberò è definito come una coppia $tree = \langle V, E \rangle$ dove:
 - V è un insieme di valori di un qualche tipo
 - $E \subseteq V \times V$ è una relazione su V, ovvero un insieme di coppie $e = \langle v_{\text{parent}}, v_{\text{child}} \rangle$ con *parent* e *child* elementi di V
 - ightharpoonup v_{parent} è predecessore di v_{child} (che viceversa è successore)
 - Gli elementi di V sono detti vertici e quelli di E archi



- Nella caratterizzazione di un albero hanno rilevanza:
 - Grado di uscita di un nodo = numero dei suoi successori diretti
 - Profondità = distanza di un nodo dalla radice (che ha per definizione profondità 0)
- Per "estensione", la profondità di un albero è data dal max delle profondità dei nodi che lo compongono
- L'insieme dei nodi a stessa profondità forma un livello
- Un albero si dice bilanciato quando su qualsiasi nodo la profondità dei sottoalberi differisce al massimo di 1



- Su un albero si eseguono le stesse operazioni che si applicano ad una lista (con un paio di differenze)...
- Su un albero non esiste un unico nodo terminale, ma si hanno invece più foglie
 - Per cui l'inserimento in coda deve essere qualificato con un criterio di selezione di quale foglia sia il target dell'operazione
 - L'inserimento in testa (o in posizione intermedia) tende a far degenerare l'albero verso una forma sequenziale; per cui gli inserimenti sono tipicamente eseguiti sulle foglie

Alberi binari di ricerca (BST)



- Un albero binario è un albero sul quale ciascun nodo ha grado di uscita minore o uguale a 2
- Un albero binario si dice di ricerca quando:
 - Il valore codificato da ciascun nodo è >= del valore sul figlio sinistro e < stretto del valore codificato sul figlio destro

MediaWorst caseSpazio (in mem.): O(n)O(n)Ricerca: $O(\log n)$ O(n)

BST ed analisi di complessità

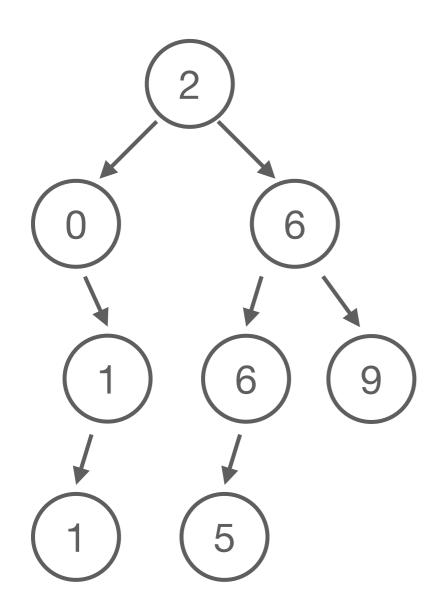
Inserimento: $O(\log n)$ O(n)

Cancellazione: $O(\log n)$ O(n)

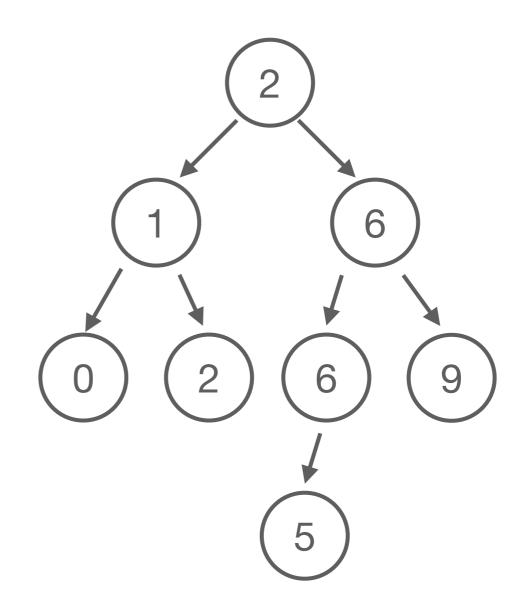
Alberi binari di ricerca



Vediamo due esempi:



Albero Binario di Ricerca sbilanciato



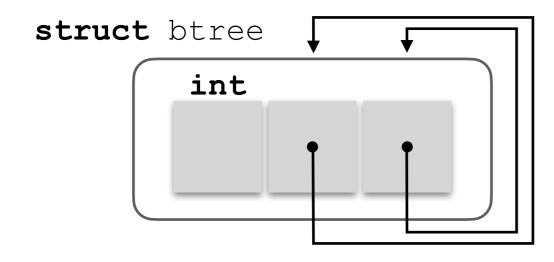
Albero Binario di Ricerca bilanciato

Alberi binari di ricerca



Vediamo l'estensione della rappresentazione collegata con puntatori vista per le liste per un albero binario:

```
struct btree {
   int value;
   struct btree *leftPtr;
   struct btree *rightPtr;
};
```



Alberi binari di ricerca



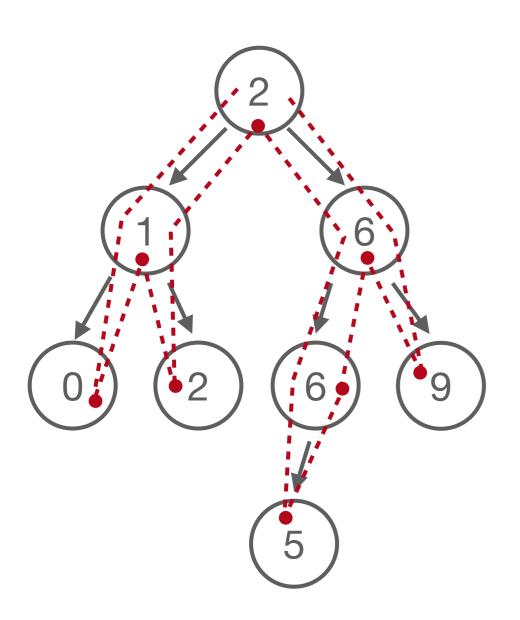
- Oggi inizieremo a:
 - Sviluppare funzioni di inserimento, visita, ricerca etc. su alberi binari di ricerca
 - Vedremo in particolare implementazioni basate su ricorsione



- La visita di un albero binario di ricerca (ad esempio per funzioni di stampa) può avvenire in tre modi:
 - In forma <u>simmetrica</u> (ordinata)
 - In forma <u>anticipata</u> (pre-ordine)
 - In forma <u>posticipata</u> (post-ordine)
 - Nota: in questo caso il nodo "corrente" viene visitato dopo la sua discendenza (per cui viene comunemente indica come visita in profondità / "depth-first")



Vediamo un esempio:

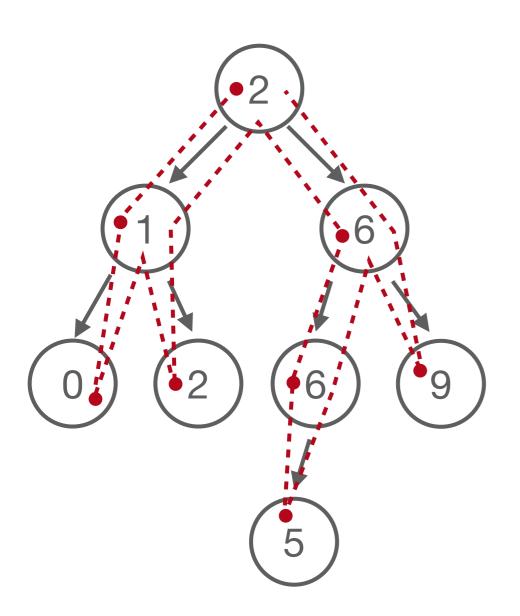


VISITA SIMMETRICA (in ordine)

Output: 0, 1, 2, 2, 5, 6, 6, 9



Vediamo un esempio:

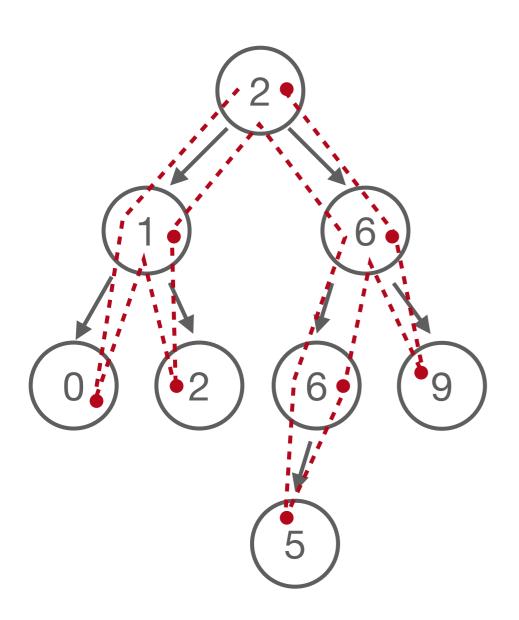


VISITA ANTICIPATA (in pre-ordine)

Output: 2, 1, 0, 2, 6, 6, 5, 9



Vediamo un esempio:



VISITA POSTICIPATA / IN PROFONDITA'

Output: 0, 2, 1, 5, 6, 9, 6, 2

terminal:~\$

Lavoriamo online e alla lavagna...

Contatti



- Ufficio: Torre Archimede, ufficio 6CD3
- Ricevimento: Venerdì 9:00-11:00; fino alla fine delle lezioni: Giovedì 8:30-10:30 (inviare cmq e-mail per conferma)

- ™ lamberto.ballan@unipd.it
- ♠ http://www.lambertoballan.net
- ♠ http://vimp.math.unipd.it
- @ twitter.com/lambertoballan