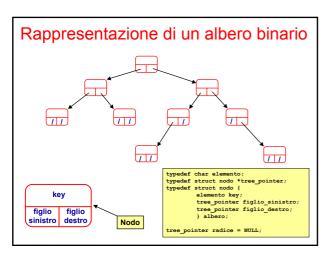
Strutture Dati

Lezione 11 Gli alberi binari

Oggi parleremo di ...

- Rappresentazione
- Operazioni
 - visita inorder (o in ordine simmetrico)
 - visita preorder (o in ordine anticipato)
 - visita postorder (o in ordine posticipato)
 - visita inorder iterativa
 - visita in ordine di livello
- Altre operazioni
 - creazione
 - copia
 - equivalenza



Attraversamento di un albero binario

- Una delle operazione più frequenti riguardanti gli alberi è la visita dei loro nodi una e una sola volta, detta anche attraversamento.
- Consideriamo solo tre tipologie:
 - visita inorder (SVD)
 - visita preorder (VSD)
 - visita postorder (SDV)
- Esiste una naturale corrispondenza tra queste visite e la produzione dei formati infisso, prefisso e postfisso di una espressione rappresentata da un albero binario.

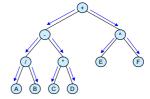
Attraversamento di un albero binario

Visita inorder (SVD) Un attraversamento inorder consiste in

- 1. uno spostamento verso il basso e a sinistra lungo un albero finché non viene raggiunto un nodo nullo;
- 2. una "visita" del padre del nodo nullo;
- 3. un attraversamento del nodo che si trova una posizione a destra; l'attraversamento continua con l'ultimo nodo non visitato che si trova ad un livello superiore nell'albero.

Attraversamento di un albero binario

visita inorder (SVD)



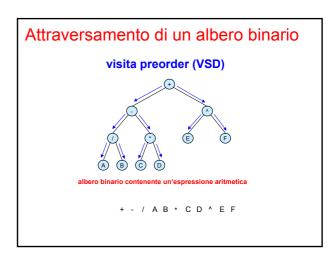
albero binario contenente un'espressione aritmetica

A / B - C * D + E ^ F

Attraversamento di un albero binario

Visita preorder (VSD) Un attraversamento preorder consiste in

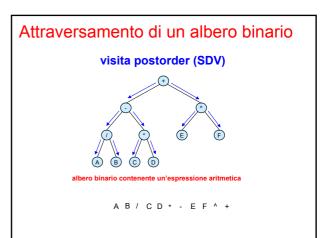
- 1. una "visita" del nodo;
- uno spostamento a sinistra, visitando tutti i nodi incontrati:
- l'attraversamento continua finché non si raggiunge un nodo nullo; si torna indietro al nodo antenato più vicino che ha un figlio destro e si prosegue la visita di questo nodo.



Attraversamento di un albero binario

Visita postorder (SDV) Un attraversamento postorder consiste in

- uno spostamento a sinistra, visitando tutti i nodi incontrati;
- uno spostamento a destra, visitando tutti i nodi incontrati;
- una "visita" del nodo; si torna indietro al nodo antenato più vicino che ha un figlio sinistro e si prosegue la visita di questo nodo.



Attraversamento di un albero binario

visita inorder (SVD)

void inorder(tree_pointer ptr) { if (ptr) { inorder(ptr->figlio_sinistro); printf("%4c", ptr->key); inorder(ptr->figlio_destro); } }

visita preorder (VSD)

```
void preorder(tree_pointer ptr)
{
   if (ptr) {
      printf("%4c", ptr->key);
      preorder(ptr->figlio_sinistro);
      preorder(ptr->figlio_destro);
   }
}
```

visita postorder (SDV)

```
void postorder(tree_pointer ptr)
{
   if (ptr) {
      postorder(ptr->figlio_sinistro);
      postorder(ptr->figlio_destro);
      printf("%4c", ptr->key);
   }
}
```

Attraversamento di un albero binario

- Visita inorder iterativa Si aggiungono e si eliminano nodi dallo stack nello stesso modo in cui l'algoritmo ricorsivo gestisce lo stack di sistema
 - un nodo viene inserito nello stack se ad esso non è associata alcuna azione;
 - un nodo viene eliminato dallo stack se ad esso è associata l'azione printf.
- I nodi a sinistra vengono inseriti nello stack finché non viene raggiunto un nodo nullo, che viene eliminato.
- Il figlio a destra viene inserito nello stack.

```
void inorder_iter(tree_pointer ptr)
{
int top = -1;
    tree_pointer stack[MAX_STACK_SIZE];
    for (; ;) {
        for(; ptr; ptr=ptr>figlio_sinistro)
            add(&top, ptr);
        ptr = del(&top);
        if(!ptr) break;
        printf("%40", ptr->key);
        ptr = ptr->figlio_destro;
    }
}
```

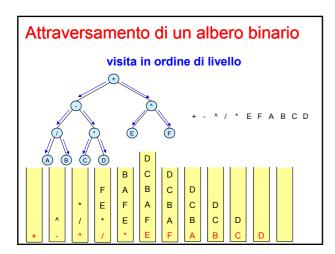
void inorder(tree_pointer ptr)
{
 if (ptr) {
 inorder(ptr->figlio_sinistro);
 printf("%4c", ptr->key);
 inorder(ptr->figlio_destro);
 }
}

Attraversamento di un albero binario Visita in ordine di livello Si visita la radice, poi il figlio sinistro della radice, seguito dal figlio destro della radice; si continua visitando i nodi ad ogni nuovo livello partendo dal nodo più a sinistra fino a quello più a destra.

+ - ^ / * E F A B C D

Attraversamento di un albero binario

- La visita per livello utilizza una coda circolare
 - si inserisce la radice nella coda;
 - si cancella il nodo in testa alla coda e si visualizza il campo dato;
 - si inseriscono nella coda i figli a sinistra e a destra del nodo visitato.



```
Creazione di un albero binario
            void crea(tree_pointer *radice)
             tree pointer ptr sin, ptr des;
                   nto item
             char risp;
            printf("Inserisci il dato : ");
            print('Insertset if date : ");
scanf("%c", &item);
(*radice->key = item;
printf("\n%c ha figlio sinistro? (s/n)", (*radice)->key );
             risp=getchar();
            if(risp == 'n') (*radice)->figlio_sinistro = NULL;
                   ptr_sin = (tree_pointer)malloc(sizeof(nodo));
                   (*radice)->figlio_sinistro = ptr_sin;
                   crea(&ptr_sin);
            printf("\n\$c ha figlio destro? (s/n)", (*radice)->key);
             if(risp == 'n') (*radice)->figlio_destro = NULL;
                   ptr_des = (tree_pointer)malloc(sizeof(nodo));
                   (*radice)->figlio_destro = ptr_des;
                   crea(&ptr_des);
```

```
Copia di un albero binario

| Tree_pointer tree_copy(tree_pointer orig) |
| tree_pointer temp;
| if (orig) {
| temp->key = orig->key;
| temp->figlio_sinistro = tree_copy(orig->figlio_sinistro);
| temp->figlio_destro = tree_copy(orig->figlio_destro);
| return temp;
| }
| return NULL;
| Tree | Tr
```