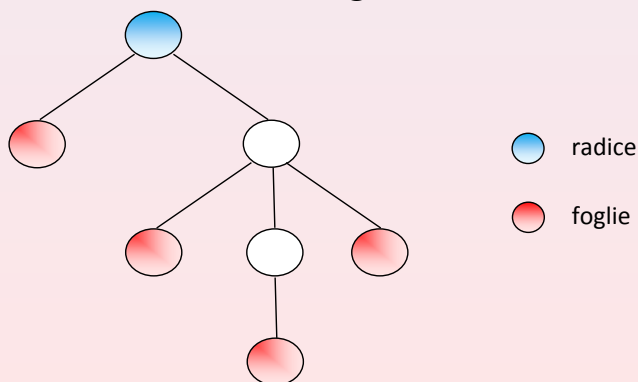


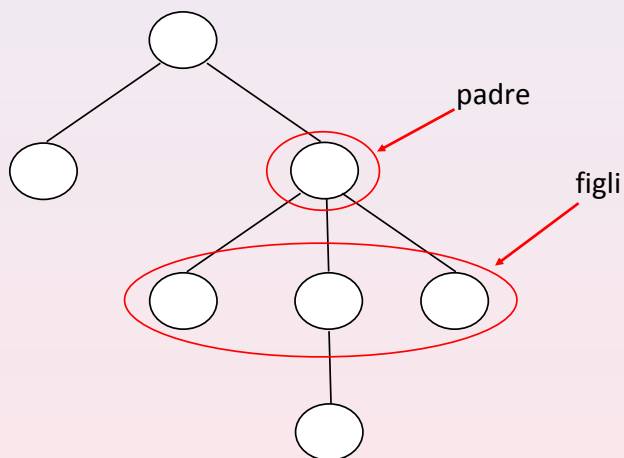
Alberi e alberi binari

- ▶ Un albero è un caso particolare di **grafo**
 - ▶ È costituito da un insieme di **nodi** collegati tra di loro mediante **archi**
 - ▶ Gli archi sono **orientati** (ogni arco **esce** da un nodo origine ed **entra** in un nodo destinazione)
 - ▶ Ogni nodo ha al più un arco entrante ed esiste un nodo, la **radice** dell'albero, che non ha archi entranti
 - ▶ I nodi senza archi uscenti sono detti **foglie** dell'albero
- ▶ Questi vincoli ci consentono di rappresentare graficamente un albero come una struttura gerarchica.

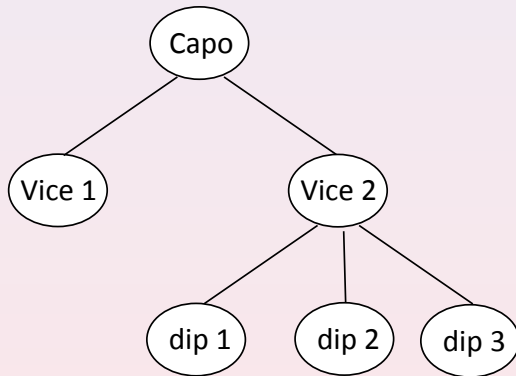


Se un arco esce da un nodo **A** ed entra in un nodo **B** si dice che

- ▶ **A** è il **padre** di **B**
- ▶ **B** è un **figlio** di **A**



- ▶ Gli alberi sono utili per rappresentare informazioni che hanno una struttura gerarchica (es. alberi genealogici, organigramma di aziende, ecc.)
- ▶ Ai nodi si associano le informazioni di interesse, dette **etichette**



- ▶ Nel seguito faremo sempre riferimento ad alberi etichettati e identificheremo un nodo con la sua etichetta, laddove ciò non crei ambiguità!

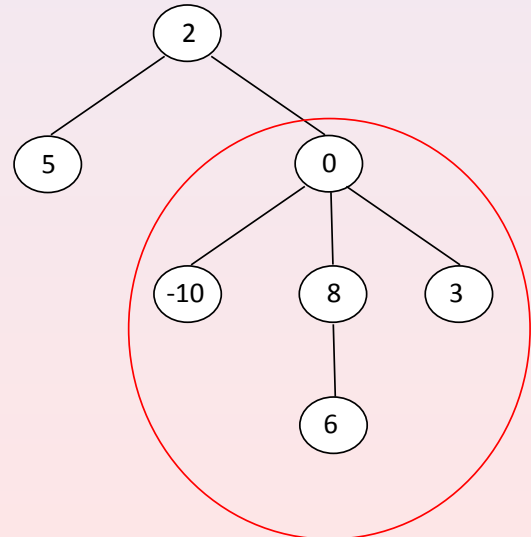
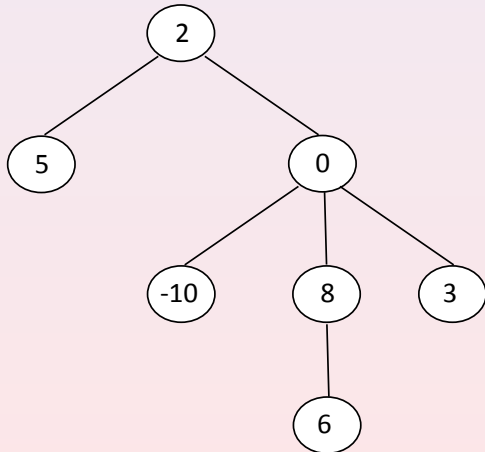
- ▶ Dato un albero, definiamo:
 - ▶ **Cammino** nell'albero una sequenza di nodi, in cui ogni nodo è figlio del nodo che lo precede nella sequenza
 - ▶ **Livello** (o **profondità**) di un nodo, la sua distanza dalla radice (quanto "in basso" si trova nell'albero).

Il livello di un nodo può essere definito induttivamente come segue:

- ▶ la radice ha livello **0**
 - ▶ se un nodo ha livello i , allora i suoi figli hanno livello $i + 1$
 - ▶ **Livello k** di un albero, come l'insieme di tutti e soli i nodi di livello k .
 - ▶ **Altezza** (o **profondità**) di un albero come la profondità massima che può avere un nodo dell'albero.
- ▶ Osserviamo che ogni nodo di un albero è a sua volta radice di un **(sotto) albero**

Un albero con etichette intere

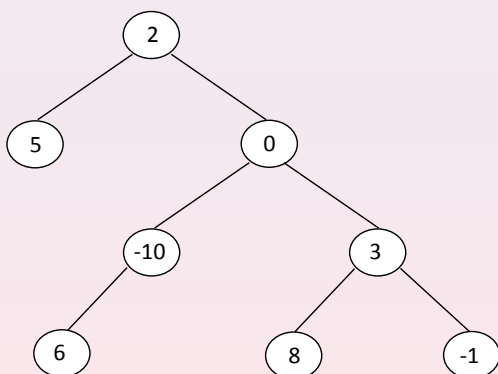
- ▶ Alcuni cammini: $\langle 0, 3 \rangle$, $\langle 2, 0, 8, 6 \rangle$
- ▶ Livello: il nodo 0 ha livello 1, il nodo 6 ha livello 3, ...
- ▶ Livello 1 dell'albero: $\{5, 0\}$
- ▶ Livello 2 dell'albero: $\{-10, 8, 3\}$
- ▶ Un sottoalbero



sottoalbero

Alberi binari

- ▶ Un **albero binario** è un albero in cui ogni nodo ha al più 2 figli, detti rispettivamente **figlio sinistro** e **figlio destro**



- ▶ Per quanto osservato prima il figlio sinistro è a sua volta radice di un sottoalbero binario, detto sottoalbero **sinistro**. Analogamente per il figlio destro.

Rappresentazione collegata degli alberi binari

- ▶ Come possiamo rappresentare in C alberi, e in particolare alberi binari?
- ▶ Utilizziamo una rappresentazione collegata simile a quella delle liste
- ▶ L'elemento fondamentale è il **nodo**, che
 - ▶ ha un'etichetta
 - ▶ è collegato ai sottoalberi sinistro e destro (eventualmente vuoti)
- ▶ Possiamo definire una struttura con **3 campi**:
 - ▶ l'etichetta
 - ▶ il puntatore al sottoalbero sinistro
 - ▶ il puntatore al sottoalbero destro
- ▶ In pratica, rappresentiamo mediante puntatori gli archi che collegano un nodo ai suoi sottoalberi.

```

struct nodoAlberoBinario
{
    TipoInfoAlbero label;
    struct nodoAlberoBinario *left;
    struct nodoAlberoBinario *right;
}

typedef struct nodoAlberoBinario NodoAlbero;

typedef NodoAlbero *AlberoBinario;

```

- ▶ Il tipo **TipoInfoAlbero** definisce il tipo delle etichette dei nodi. Negli esempi


```
typedef int TipoInfoAlbero;
```
- ▶ Si noti come, analogamente alle liste, un albero binario sia rappresentato dal puntatore al nodo **radice**

Un esempio

- ▶ Vediamo come primo esempio l'implementazione di una procedura che, dato un albero binario di interi, raddoppia l'etichetta di nodi con etichetta pari
- ▶ L'implementazione più naturale è di tipo **ricorsivo**, osservando che un albero binario può essere definito induttivamente come segue:
 - ▶ L'albero **vuoto** è un albero binario
 - ▶ Se **lt** e **rt** sono alberi binari e **n** è un intero, allora l'albero con radice un nodo etichettato con **n**, sottoalbero sinistro **lt** e sottoalbero destro **rt**, è un albero binario

```
void raddoppiaPari (AlberoBinario bt)
  if (bt != NULL)
    {
      if even(bt -> label)
        bt -> label = 2 * (bt -> label);
      raddoppiaPari(bt -> left);
      raddoppiaPari(bt -> right);
    }
```

Osservazioni

- ▶ Nell'esempio precedente abbiamo scelto di operare analizzando, nell'ordine:
 - ▶ la radice dell'albero
 - ▶ il sottoalbero sinistro
 - ▶ il sottoalbero destro
- ▶ Poiché l'analisi dei sottoalberi sinistro e destro avviene utilizzando la stessa procedura ricorsiva, anche la loro analisi opera allo stesso modo (prima la radice, poi il sottoalbero sx, quindi il sottoalbero dx ...)
- ▶ Avremmo potuto procedere diversamente, ad esempio:

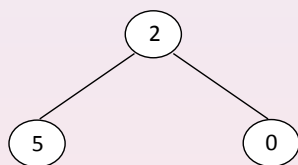
```
void raddoppiaPari (AlberoBinario bt)
  {if (bt != NULL)
    {
      raddoppiaPari(bt -> left);
      raddoppiaPari(bt -> right);
      if even(bt -> label)
        bt -> label = 2 * (bt -> label);
    }
  }
```

Osservazioni

- ▶ Nell'esempio precedente abbiamo scelto di operare analizzando, nell'ordine:
 - ▶ la radice dell'albero
 - ▶ il sottoalbero sinistro
 - ▶ il sottoalbero destro
- ▶ Poiché l'analisi dei sottoalberi sinistro e destro avviene utilizzando la stessa procedura ricorsiva, anche la loro analisi opera allo stesso modo (prima la radice, poi il sottoalbero sx, quindi il sottoalbero dx ...)
- ▶ Avremmo potuto procedere diversamente, ad esempio:

```
void raddoppiaPari {AlberoBinario bt)
  {if (bt != NULL)
    {
      raddoppiaPari(bt -> left);
      if even(bt -> label)
        bt -> label = 2 * (bt -> label);
      raddoppiaPari(bt -> right);
    }
  }
```

- ▶ Nel caso della procedura vista, l'ordine è ininfluenza ai fini degli effetti finali: tutte le etichette pari vengono comunque raddoppiate
- ▶ Ciò non è il caso, però, per altre operazioni
- ▶ **Esempio:** : Stampare la sequenza di etichette dell'albero



Possiamo ottenere sequenze diverse:

- ▶ 2, 5, 0
- ▶ 5, 2, 0
- ▶ 5, 0, 2
- ▶ ...

Visita di un albero

- ▶ Visitare un albero significa analizzare in sequenza tutti i suoi nodi.
- ▶ Molte operazioni sugli alberi possono essere viste come varianti di visite degli stessi.
- ▶ Possiamo avere diversi **tipi** di visita, che differiscono per l'ordine in cui vengono visitati i nodi.
 - ▶ Visite **depth-first** (in profondità)
 - ▶ visita **anticipata**: si analizza la radice, poi si effettua la visita anticipata del sottoalbero sinistro e infine si effettua la visita anticipata del sottoalbero destro
 - ▶ visita **simmetrica**: si effettua la visita simmetrica del sottoalbero sinistro, poi si analizza la radice e infine si effettua la visita simmetrica del sottoalbero destro
 - ▶ visita **posticipata**: si effettua la visita posticipata del sottoalbero sinistro, poi si effettua la visita posticipata del sottoalbero destro, e infine si analizza la radice
 - ▶ visita **breadth-first** (per livelli): si visita prima la radice (livello 0), poi si visitano tutti i nodi di livello 1, poi tutti i nodi di livello 2, ...

Implementazione delle visite

- ▶ Vediamo l'implementazione ricorsiva delle visite in profondità (generalizzazione dell'esempio visto), assumendo data una funzione col seguente prototipo


```
void AnalizzaNodo(TipoInfoAlbero)
```
- ▶ N.B. Se l'analisi del nodo può comportare la **modifica** dell'etichetta, abbiamo bisogno di una procedura con prototipo


```
void AnalizzaNodo(TipoInfoAlbero *).
```

 Di conseguenza la chiamata nella procedura di visita si modifica in


```
AnalizzaNodo(&(bt -> label))
```

Implementazione delle visite (cont.)

Visita simmetrica

```
void visitaSimmetrica {AlberoBinario bt)
{ if (bt != NULL)
  {
    visitaSimmetrica(bt -> left);
    AnalizzaNodo(bt -> label);
    visitaSimmetrica(bt -> right);
  }}
```

Implementazione delle visite (cont.)

Visita anticipata

```
void visitaAnticipata {AlberoBinario bt)
{ if (bt != NULL)
  {
    AnalizzaNodo(bt -> label);
    visitaAnticipata(bt -> left);
    visitaAnticipata(bt -> right);
  }}
```


Implementazione delle visite (cont.)

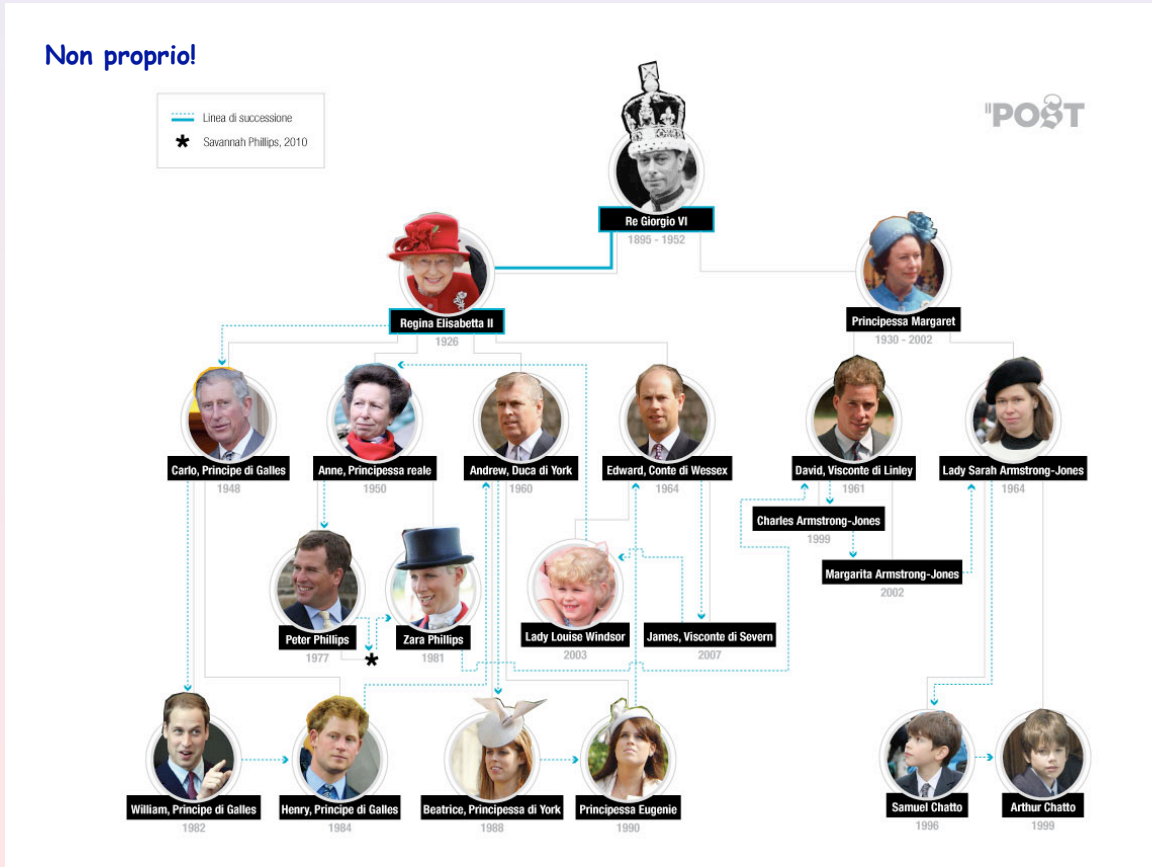
Visita posticipata

```
void visitaPosticipata (AlberoBinario bt)
{if (bt != NULL)
  {
    visitaPosticipata(bt -> left);
    visitaPosticipata(bt -> right);
    AnalizzaNodo(bt -> label);
  }}
```

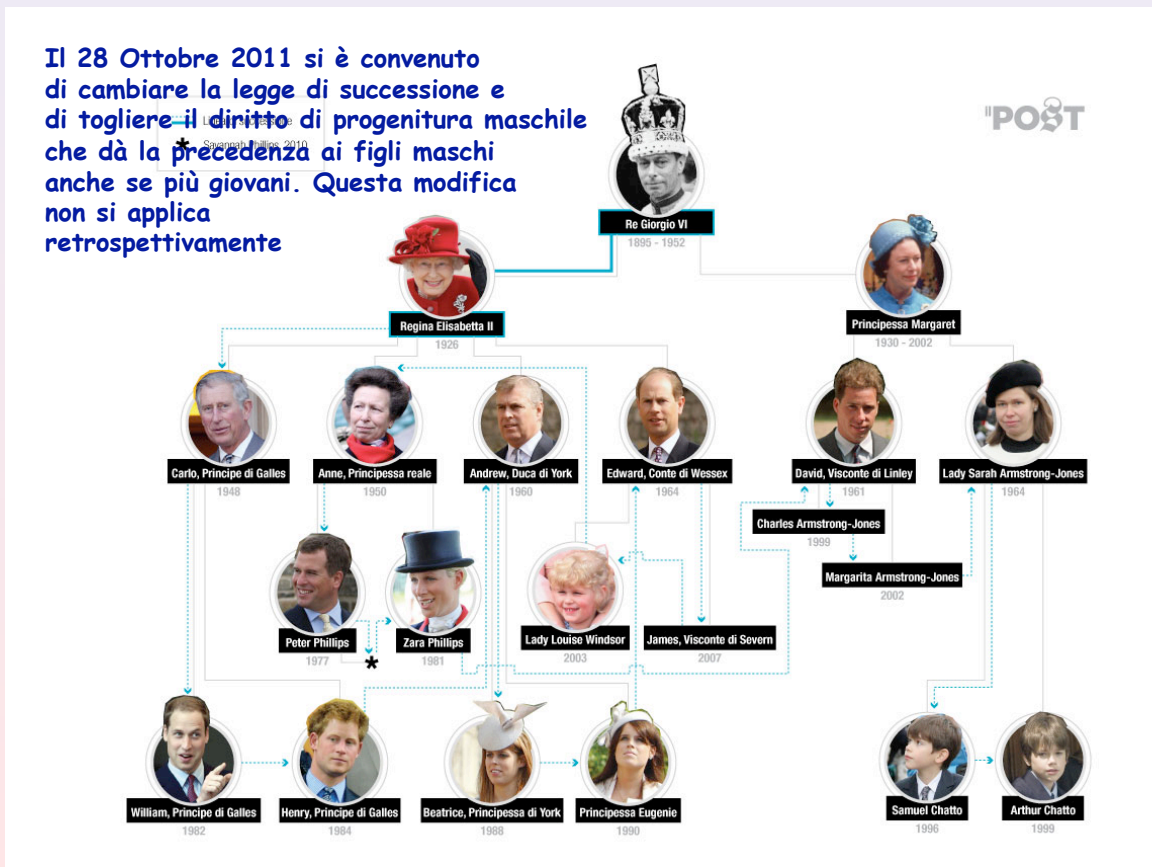
Visita anticipata: una curiosità

La visita in ordine anticipato di un albero genealogico corrisponde all'antichissimo algoritmo usato per determinare l'ordine di successione al titolo in una famiglia nobile o regale.

Visita anticipata: una curiosità (2)



Visita anticipata: una curiosità (3)



Esercizi

- ▶ Scrivere una funzione che determina se un albero contiene un nodo con una certa etichetta. Il prototipo è

```
boolean member (AlberoBinario, TipoInfoAlbero)
```

- ▶ Scrivere una funzione che conta il numero di occorrenze di una certa etichetta in un albero binario.

```
int contaOccorrenze (AlberoBinario, TipoInfoAlbero)
```

- ▶ Per alberi binari con etichette di tipo `int`, scrivere una funzione che calcoli la somma delle etichette
 - di tutti i nodi dell'albero
 - di tutte le foglie dell'albero

Ricerca di un'etichetta

Diamo due tra le tante possibili soluzioni:

```
boolean member (AlberoBinario bt, TipoInfoAlbero etichetta)
{
    boolean risultato = false;
    if (bt != NULL)
        risultato = ((bt -> label) == etichetta) || member(bt -> left, etichetta)
        || member(bt -> right, etichetta);
    return risultato;
}
```

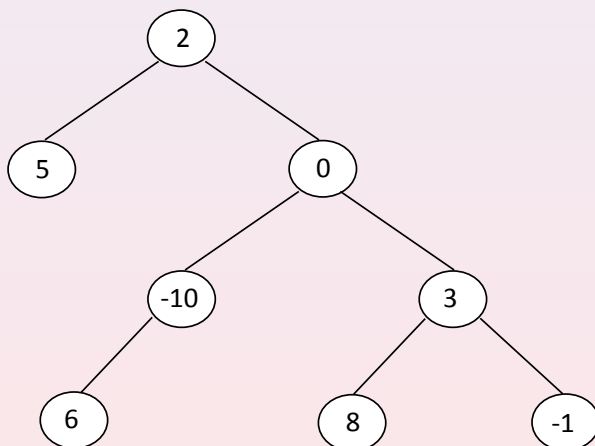
```
boolean member (AlberoBinario bt, TipoInfoAlbero etichetta)
{
    boolean risultato = false;
    if (bt != NULL)
        if ((bt -> label) == etichetta)
            risultato = true;
        else {
            risultato = member(bt->left, etichetta);
            if (!risultato)
                risultato = member(bt -> right, etichetta);
        }
    return risultato;
}
```

Anche in questo caso due tra le varie soluzioni possibili (la prima visita in ordine simmetrico, la seconda in ordine posticipato)

```
int contaOccorrenze (AlberoBinario bt, TipoInfoAlbero etichetta)
{
    int risultato = 0;
    if (bt != NULL)
    {
        if ((bt -> label) == etichetta) risultato = risultato + 1;
        risultato = risultato + contaOccorrenze(bt -> left, etichetta) +
            contaOccorrenze(bt -> right, etichetta);
    }
    return risultato;
}
```

```
int contaOccorrenze (AlberoBinario bt, TipoInfoAlbero etichetta)
{
    int risultato = 0;
    if (bt != NULL)
    {
        risultato = contaOccorrenze(bt -> right, etichetta);
        risultato = risultato + contaOccorrenze(bt -> left, etichetta);
        if ((bt -> label) == etichetta) risultato = risultato + 1;
    }
    return risultato;
}
```

- ▶ **Esempio:** Dato un albero binario di interi, costruire la lista delle etichette dei suoi nodi, ottenuta visitando l'albero in ordine simmetrico
- ▶ In corrispondenza dell'albero



vogliamo dunque ottenere la lista

5 --> 2 --> 6 --> -10 --> 0 --> 8 --> 3 --> -1 --> //