

Esercizio n.1

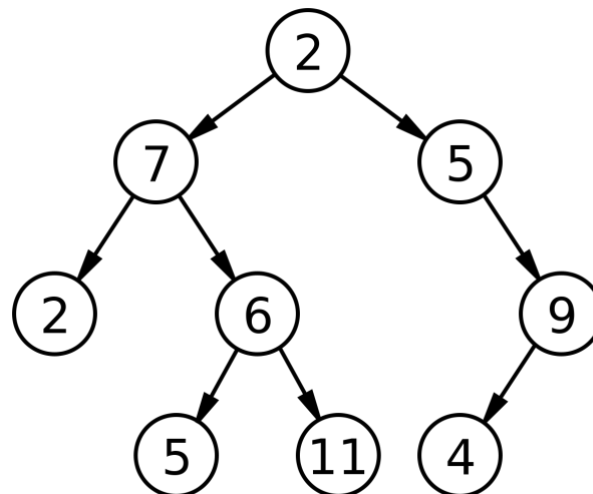
Si chiede di definire una funzione ricorsiva `buildtree(nodo*& R, int dim)` che legga `dim` valori (`dim > 0`) e costruisca un albero binario `R` con `dim` nodi il cui campo `info` contenga i valori letti e che segua la seguente modalità di costruzione dell'albero:

- i) Inizialmente l'albero `R` è vuoto;
- ii) Si legge il prossimo intero `x` e si inserisce un nuovo nodo con `info=x` nell'albero in modo da ottenere sempre un **albero bilanciato**. Per farlo, nel caso che l'albero abbia una radice, si sceglie di inserire il nuovo nodo nel sotto-albero (left/right) che abbia meno nodi. In caso di parità, si inserisce il nodo nel sotto-albero sinistro.

Si richiede anche di scrivere la funzione `stampa_1` che stampa un qualsiasi albero binario in formato lineare. Questa funzione è stata vista in classe ed è nelle slide.

Una volta costruito l'albero bilanciato, lo si deve percorrere in **ordine prefisso**, stampando alcuni campi `info` dei nodi attraversati: infatti si deve stampare solo 1 nodo ogni `k` nodi attraversati, per un dato `k > 0`.

Esempio. Se l'albero da attraversare è il seguente:



Allora l'ordine prefisso dei suoi nodi è:

2 7 2 6 5 11 5 9 4

Se `k=2` allora dovremo stampare: 7 6 11 9. Se `k=4` stamperemo invece: 6 9.

Queste stampe devono essere eseguite da una funzione ricorsiva `stampa_a_salti` che rispetta le seguenti specifiche:

PRE=(albero(`r`) è ben formato, `k > 0`, `1 ≤ n ≤ k`)

int `stampa_a_salti(nodo* r, int k, int n)`

POST=(percorre i nodi di albero(`r`) in ordine prefisso stampando i campi `info` di alcuni di essi nel modo seguente: salta i primi `n-1`,

stampa il campo info del nodo n-esimo, poi ne salta k-1 e stampa quello successivo e così via fino a visitare tutti i nodi di `albero(r)` && (restituisce un intero m ($1 \leq m \leq k$) che indica che si dovranno saltare m-1 nodi prima di stampare il prossimo)

Per capire l'ultima parte della `POST`, consideriamo di nuovo l'albero di figura e assumiamo che $k=4$. Come detto prima, l'invocazione di `stampa_a_salti` sulla radice dell'albero (2) con $k=4$ e $n=4$, stamperebbe 6 e poi 9 in quanto dovrebbe non stampare i primi 3 nodi (in ordine prefisso) dell'albero e poi stampare il quarto nodo (6), poi non stampare i successivi 3 e stampare il successivo 9. A questo punto, l'albero ha solamente 1 nodo ancora da visitare (che quindi non verrà stampato!). Tuttavia, per garantire che al chiamante della funzione sia noto che il prossimo nodo da considerare vada stampato, la funzione *ad un certo punto* dovrà restituire $m=1$.

Correttezza: dimostrare la correttezza di `stampa_a_salti` rispetto a `PRE` e `POST` date.