

008AA – ALGORITMICA E LABORATORIO

Verifica del 10 giugno 2009

Cognome Nome:

N. Matricola:

Corso: A B

**Esercizio 1.** (*2+3+6 punti*) Sia data una tabella hash  $T$  di  $m$  celle, le cui collisioni sono gestite con indirizzamento aperto e hash doppio  $h(k, i)$ , dove  $k$  è una chiave e  $i$  è l'indice del passo di probing.

- (a) Descrivere che cosa è una *sequenza di probing* per una chiave  $k$ , e fornire una definizione per  $h(k, i)$  nell'ipotesi di hash doppio con una dimensione della tabella pari a  $m = 2^q$ , dove  $q$  è un intero fissato.
- (b) Fissato  $m = 11$ , si consideri l'hash doppio  $h(k, i)$  con  $h_1(k) = k \bmod 11$  e  $h_2(k) = 1 + (k \bmod 10)$ . Si disegni il contenuto della tabella  $T[0, 10]$  nell'ipotesi in cui si inseriscano le chiavi  $\{5, 15, 2, 8, 30, 4, 19, 11, 26\}$ , specificando per ogni chiave la sua sequenza di probing.
- (c) Scrivere lo pseudocodice dell'algoritmo che inserisce una chiave  $k$  nella tabella  $T[0, m - 1]$  assumendo di usare  $h(k, i)$  per generare la sequenza di probing, e assumendo che le cancellazioni siano gestite in modo logico attraverso un vettore binario  $B[0, m - 1]$  tale che  $B[i] = 1$  se la cella  $T[i]$  contiene una chiave cancellata *logicamente*.

Cognome Nome:

N.Matr:

**Esercizio 2.** (*6+1 punti*) Dato un albero binario  $T$ , in cui ciascuno dei nodi  $u$  contiene un intero nel campo  $u.data$ , diciamo che  $u$  è *selezionato* se  $u.data$  è uguale alla somma degli interi contenuti nei suoi figli. Nel caso che un figlio di  $u$  sia  $NULL$ , si assuma che l'intero in esso *contenuto* sia 0. Progettare un algoritmo ricorsivo che conta il numero di nodi  $u$  in  $T$  che sono *selezionati*. Valutare anche la complessità in tempo al caso pessimo dell'algoritmo proposto.

Cognome Nome:

N.Matr:

**Esercizio 3.** ( $4+1+5+2$  punti) Sia dato un grafo orientato  $G$ , di  $n$  vertici e  $m$  archi. Progettare un algoritmo che:

- (a) ricevuti in ingresso due vertici  $u, w$  e un intero positivo  $k$ , stabilisce se esiste un cammino che va da  $u$  a  $w$  attraversando al più  $k$  archi;
- (b) valutare la complessità in tempo al caso pessimo dell'algoritmo proposto al punto (a);
- (c) ricevuti in ingresso tre vertici  $u, v, w$ , stabilisce se esiste un cammino che va da  $u$  a  $w$  e **NON** passa da  $v$ ;
- (d) valutare la complessità in tempo al caso pessimo dell'algoritmo proposto al punto (c).