

# Appunti lezione – Capitolo 7

## Tabelle Hash

Alberto Montresor

19 Agosto, 2014

### 1 Domanda - Perché $2^p - 1$ non va bene per il metodo della divisione

Data una sequenza di caratteri presi da un alfabeto di dimensione  $2^p$ , se si utilizza un valore di  $m$  pari a  $2^p - 1$ , due sequenze permutate danno origine allo stesso valore hash.

**Dimostrazione**

$$\begin{aligned} & [2^p a + b] \bmod 2^p - 1 \\ = & [(2^p - 1)a + a + b] \bmod 2^p - 1 \\ = & [a + b] \bmod 2^p - 1 \\ = & [(2^p - 1)b + b + a] \bmod 2^p - 1 \\ = & [2^p b + a] \bmod 2^p - 1 \end{aligned}$$

### 2 Domanda: Costo computazionale di una ricerca senza successo, in caso di indirizzamento aperto

Il numero atteso di ispezioni  $I(\alpha)$  per una ricerca senza successo è pari a  $\frac{1}{(1-\alpha)}$ .

Abbiamo un tabella di  $m$  celle, con  $n$  elementi già inseriti. Quindi  $n/m = \alpha$ .

In un ricerca senza successo, ogni ispezione, tranne l'ultima, trova una cella occupata; l'ultima trova una cella **nil**.

- Variabile casuale  $X$ : numero di ispezioni.
- Evento  $A_i$ : l' $i$ -esima ispezione trova una cella occupata.

$$\begin{aligned} Pr(X \geq i) &= Pr(A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_{i-1}) \\ &= Pr(A_1) \cdot Pr(A_2|A_1) \cdot Pr(A_3|A_1 \wedge A_2) \cdot \dots \cdot Pr(A_{i-1}|A_1 \wedge \dots \wedge A_{i-2}) \\ &= \frac{n}{m} \cdot \frac{n-1}{m-1} \cdot \frac{n-2}{m-2} \cdot \dots \cdot \frac{n-(i-2)}{m-(i-2)} \\ &\leq \left(\frac{n}{m}\right)^{i-1} \\ &\leq \alpha^{i-1} \end{aligned}$$

Questo perché alla prima ispezione, ci sono  $n$  elementi in  $m$  celle; alla seconda ispezione, non si può più passare per la prima cella, quindi ci sono  $n - 1$  elementi in  $m - 1$  celle; e così via.

$$\begin{aligned} E[X] &= \sum_{i=1}^{\infty} Pr(X \geq i) \\ &\leq \sum_{i=1}^{\infty} \alpha^{i-1} \\ &= \sum_{i=0}^{\infty} \alpha^i \\ &= \frac{1}{1 - \alpha} \end{aligned}$$

### **3 Domanda: Costo computazionale di una ricerca con successo, in caso di indirizzamento aperto**

Una ricerca con successo per la chiave  $k$  segue la stessa sequenza di quando  $k$  è stato inserito.

Sia  $\beta$  il fattore di carico all'atto dell'inserzione ed  $\alpha$  quello all'atto della ricerca con successo. Facendo la media sui possibili valori di  $\beta$ , che sono compresi tra 0 ed  $\alpha$ , si ottiene:

$$S(\alpha) = \frac{1}{\alpha} \int_0^{\alpha} \frac{1}{1 - \beta} d\beta = \frac{1}{\alpha} \ln \frac{1}{1 - \alpha} = -\frac{1}{\alpha} \ln(1 - \alpha)$$