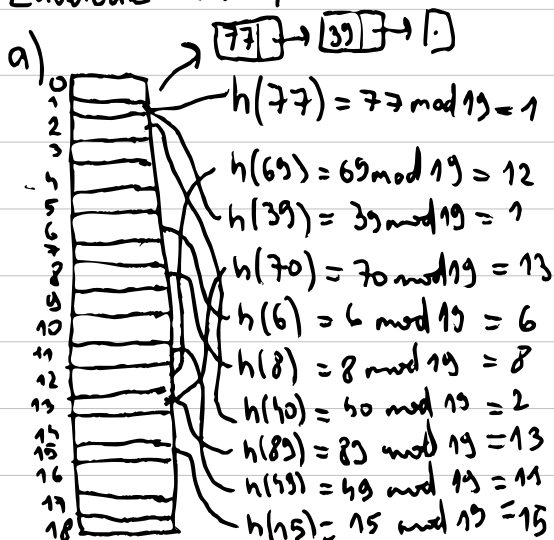


Zadacia 1

Zadatak 1.: 1.)



b) $h(k, i) = (h_1(k) + i \cdot h_2(k)) \bmod m$

$$h_1(k) = k \bmod m, \quad h_2(k) = 1 + (k \bmod (m-1))$$

$$h(77, 0) = (h_1(77) + 0 \cdot h_2(77)) \bmod 19 = 1$$

$$h(69, 0) = (h_1(69) + 0 \cdot h_2(69)) \bmod 19 = 12$$

$$h(39, 0) = 1 \Rightarrow \text{kolizija} \Rightarrow h(39, 1) = (h_1(39) + h_2(39)) \bmod 19 = 5$$

$$h(70, 0) = h_1(70) \bmod 19 = 13$$

$$h(6, 0) = h_1(6) \bmod 19 = 6$$

$$h(8, 0) = h_1(8) \bmod 19 = 8$$

$$h(40, 0) = h_1(40) \bmod 19 = 2$$

$$h(89, 0) = h_1(89) \bmod 19 = 13 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(89, 1) = (h_1(89) + h_2(89)) \bmod 19 = 12 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(89, 2) = (h_1(89) + 2h_2(89)) \bmod 19 = 11$$

$$h(49, 0) = h_1(49) \bmod 19 = 11 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(49, 1) = (h_1(49) + h_2(49)) \bmod 19 = 6 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(49, 2) = (h_1(49) + 2h_2(49)) \bmod 19 = 1 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(49, 3) = (h_1(49) + 3h_2(49)) \bmod 19 = \underline{\underline{15}}$$

$$h(15, 0) = h_1(15) \bmod 19 = 15 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(15, 1) = (h_1(15) + h_2(15)) \bmod 19 = 12 \Rightarrow \text{kolizija}$$

$$h(15, 2) = (h_1(15) + 2h_2(15)) \bmod 19 = \underline{\underline{9}}$$

0	
1	77
2	40
3	
4	
5	39
6	6
7	
8	7
9	15
10	
11	89
12	69
13	20
14	
15	59
16	
17	
18	

2.1 $x_1 x_2 \dots x_n (x_i \in \{0, 1, \dots, 9\})$

$$f(x) = \sum_{i=1}^n a_i x_i \bmod 8 \text{ univerzalna?}$$

za $a_i, i=1, 2, \dots, n$ iz $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

F-ja nije univerzalna jer postoji kontraprimjer:

pr. $n=2, a_1=a_2=1$

$$x = 97 \Rightarrow (9 \cdot 1 + 7 \cdot 1) \bmod 8 = 16 \bmod 8 = 0$$

$$x' = 17 \Rightarrow (1 \cdot 1 + 7 \cdot 1) \bmod 8 = 8 \bmod 8 = 0$$

+ vjerojatnost je veća od $\frac{1}{8}$

Zadatak 2:

Pod pretpostavkom jednostavnog uniformnog haširanja, koristiti činjenicu linearnost očekivanja da bi izračunali ovo

Recimo da su svi ključevi iz totalno uređenog skupa $\{k_1, \dots, k_n\}$

Neka je X_i broj l koji su veći od k_i ($l > k_i$) t. d. vrijedi $h(l) < h(k_i)$

Onda, zbog linearnosti očekivanja, broj kolizija je suma svih kolizija za svaki mogući najmanji element u koliziji. Taj broj kolizija iznosi:

$$\sum_{i=1}^n \frac{n-i}{n} = \frac{n^2 - \frac{n(n+1)}{2}}{n} = \frac{n^2 - n}{2n}$$

Zadatak 3:

(3.) $\Pr\{X > 2 \lg n\} = O\left(\frac{1}{n}\right)$

$$X = \max X_i, 1 \leq i \leq n \quad (n = \text{broj ubacivanja})$$

$$\Pr\{X > 2 \lg n\} = \Pr\{x_1 > 2 \lg n \text{ and } x_2 > 2 \lg n \text{ and } \dots \text{ and } x_n > 2 \lg n\}$$

$$= \sum_{i=1}^n \Pr\{x_i > 2 \lg n\} \leq \sum_{i=1}^n \frac{1}{n^2} = \frac{n}{n^2} = \frac{1}{n} \Rightarrow O\left(\frac{1}{n}\right)$$

(4.) $E[X] = \sum_{i=1}^n i \cdot \Pr\{X = i\} \leq \Pr\{X \leq 2 \lg n\} 2 \lg n + \Pr\{X > 2 \lg n\} n$

$$\leq \frac{n-1}{n} 2 \lg n + \frac{1}{n} \cdot n = 2 \lg n - \frac{2 \lg n}{n} + 1 \in O(\lg n) \quad \checkmark$$