Note sulla I consegna

Di Agostino Manuel manuel.diagostino@studenti.unipr.it

Marzo 2023

1 Analisi sulla generazione dei dati

```
FILE *f = fopen("data.txt", "w+");
for (int j = 0; j < 100; j++) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        int v = 0;
        v=(int)(100000*pow(2,-i/(0.0+n)*25));
        v+=rand()%50-25;
        fprintf(f, "%d,", v);
}
fprintf(f, "\n");
}
fclose(f);</pre>
```

Listing 1: data.txt

Siano $\alpha = 100000$ e $\varepsilon = 1000$; se consideriamo la successione

$$\{a_n\}_{n\in\mathbb{N}} := \begin{cases} \mathbb{N} & \longrightarrow \mathbb{N} \\ n & \longmapsto \alpha \cdot 2^{-\frac{25}{\varepsilon}n} \end{cases}$$
 (1)

questa è monotona decrescente. Infatti

$$\begin{array}{lll} & \alpha \cdot 2^{-\frac{25}{\varepsilon}n} & \geq \alpha \cdot 2^{-\frac{25}{\varepsilon}(n+1)} \\ \Leftrightarrow & 2^{-\frac{25}{\varepsilon}n} & \geq 2^{-\frac{25}{\varepsilon}(n+1)} \\ \Leftrightarrow & -\frac{25}{\varepsilon}n & \geq -\frac{25}{\varepsilon}(n+1) \\ \Leftrightarrow & n & \leq n+1 \quad , \mathrm{vero} \ \forall n \in \mathbb{N} \end{array}$$

In particolare $a_n \to 0$ per $n \to \infty$.

Definiamo ora

$$\{\hat{a}_n\}_{n\in\mathbb{N}} \qquad := a_n + 24 \tag{2}$$

$$\{\check{a}_n\}_{n\in\mathbb{N}} \qquad := a_n - 25 \tag{3}$$

$$\{v_n\}_{n\in\mathbb{N}}$$
 la successione dei valori di v a riga 6 (4)

Possiamo affermare che

$$\dot{a}_n \le v_n \le \hat{a}_n \quad \forall n \in \mathbb{N}
 \tag{5}$$

in quanto rand()%50 restituisce valori interi in [0,49].

Dalla (5) segue immediatamente che per $n\to\infty$, il valore minimo che v_n può assumere è -25 mentre quello massimo 24.

Proprietà 1. I primi 206 elementi di v_n sono già ordinati in senso decrescente, ovvero

$$v_i > v_{i+1}$$
 , $0 \le i \le 204$

In particolare, essi sono gli elementi più grandi della successione:

$$v_0 > v_1 > v_2 > \ldots > v_{205} \ge v_k$$
, $\forall k \ge 206$

Dimostrazione. Per la (5) il valore i-esimo v_i appartiene all'intervallo

$$A_i := [\check{a}_i, \hat{a}_i]$$

Poichè \check{a}_n e \hat{a}_n sono entrambe monotone decrescenti, può accadere che $v_i < v_{i+1}$ se e solo se l'intersezione tra due intervalli successivi è non nulla, ovvero se e solo se

$$A_i \cap A_{i+1} \neq \emptyset$$

Questo può verificarsi se e solo se

$$\tilde{a}_{i} \leq \hat{a}_{i+1} \Leftrightarrow a_{i} - 25 \leq a_{i+1} + 24 \qquad [per (2),(3)]$$

$$\Leftrightarrow \alpha 2^{-\frac{25}{\varepsilon}i} - \alpha 2^{-\frac{25}{\varepsilon}(i+1)} \leq 49$$

$$\Leftrightarrow \alpha 2^{-\frac{25}{\varepsilon}i} \cdot \left(1 - 2^{-\frac{25}{\varepsilon}}\right) \leq 49$$

$$\Leftrightarrow 2^{-\frac{25}{\varepsilon}i} \leq \frac{49}{\alpha \left(1 - 2^{-\frac{25}{\varepsilon}}\right)}$$

$$\Leftrightarrow -\frac{25}{\varepsilon}i \leq \log_{2}\left(\frac{49}{\alpha \left(1 - 2^{-\frac{25}{\varepsilon}}\right)}\right)$$

$$\Leftrightarrow i \geq -40 \cdot \log_{2}\left(\frac{49}{10^{5} \cdot \left(1 - 2^{\frac{1}{40}}\right)}\right) \approx 205.27 \qquad [\varepsilon = 1000]$$

$$\Leftrightarrow i \geq 206 \qquad [i \in \mathbb{N}]$$

il che è equivalente a dire che

$$A_i \cap A_{i+1} = \emptyset \Leftrightarrow 0 < i < 205$$

La seconda parte segue dal fatto che \hat{a}_n e \check{a}_n sono monotone decrescenti e che v_n è limitata da entrambe per la (5).

Proprietà 2.

$$-25 \le v_i \le 2840$$
 , $\forall i > 205$

Dimostrazione. Le successioni \hat{a}_n e \check{a}_n sono monotone decrescenti, pertanto

$$\begin{cases} \hat{a}_i \geq \hat{a}_{i+1} \geq \ldots \geq \hat{a}_k \\ \check{a}_i \geq \check{a}_{i+1} \geq \ldots \geq \check{a}_k \end{cases} \quad \forall i, k \in \mathbb{N} : k > i$$

e quindi

$$\hat{a}_{205} = 2840 \ge \hat{a}_i \ge v_i \quad \forall i \ge 206$$

dimostrando la disuguaglianza di destra.

A questo punto, basta osservare che

$$\lim_{n \to \infty} \check{a}_n = -25 = \min\left\{\check{a}_n\right\}$$

ed essendo $v_n \geq \check{a}_n \ \forall n \in \mathbb{N}$ per la (5), la dimostrazione è conclusa.