

# Κρυπτογραφία

## Ασκήσεις στη Στατιστική Απόσταση

27 Οκτωβρίου 2010

---

**Algorithm 1** Δειγματολήπτης 1

---

- 1: Input:  $A$   
Output: A random number  $\in [0, \dots, A)$
  - 2:  $n = \lfloor \log_2 A \rfloor + 1$
  - 3: choose  $x_0, x_1, \dots, x_{n-1} \xleftarrow{r} \{0, 1\}$
  - 4:  $y = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i x_i$
  - 5: return  $y \bmod A$
- 

Για την ομοιόμορφη κατανομή έχουμε ότι

$$\text{Prob}_{D_1}[u] = \frac{1}{A}, u \in [0, \dots, A)$$

Παρατηρούμε ότι  $2^{n-1} + 1 \leq A < 2^n$  και  $2^n \bmod A = 2^n - A$ , αφού ο δειγματολήπτης σταματά μετά από  $n$  βήματα. Για την κατανομή που προκύπτει από τον δειγματολήπτη 1 έχουμε

$$\text{Prob}_{D_2}[u] = \begin{cases} \frac{2}{2^n}, & u \in [0, 2^n - A) \\ \frac{1}{2^n}, & u \in [2^n - A, A) \end{cases}$$

Θεωρώντας  $V = X([D_1]) \cup Y([D_2])$  και  $[D_1] = [D_2] = [0, A)$  για την στατι-

στική απόσταση θα έχουμε ότι:

$$\begin{aligned}\Delta[X, Y] &= \frac{1}{2} \sum_{u \in [0, A)} \left| \text{Prob}[X = u]_{X \leftarrow D_1} - \text{Prob}[X = u]_{X \leftarrow D_2} \right| \\ &= \frac{1}{2} \left( \sum_{u \in [0, 2^n - A)} \left| \frac{2}{2^n} - \frac{1}{A} \right| + \sum_{u \in [2^n - A, A)} \left| \frac{1}{A} - \frac{1}{2^n} \right| \right) \\ &= \frac{1}{2} \left( (2^n - A) \left( \frac{2A - 2^n}{A \cdot 2^n} \right) + (2A - 2^n) \left( \frac{2^n - A}{A \cdot 2^n} \right) \right) \\ &= \frac{(2^n - A)(2A - 2^n)}{A \cdot 2^n}\end{aligned}$$

□

---

**Algorithm 2** Δειγματολήπτης 2

---

- 1: Input:  $A$   
Output: A random number  $\in [0, \dots, A)$
  - 2:  $n = \lfloor \log_2 A \rfloor + 1$
  - 3: choose  $x_0, x_1, \dots, x_{n-1} \stackrel{r}{\leftarrow} \{0, 1\}$
  - 4:  $y = \sum_{i=0}^{A-1} x_i$
  - 5: return  $y$
- 

Έστω  $D_1$  η ομοιόμορφη κατανομή στο  $[0, A)$  και  $D_2$  η διωνυμική κατανομή στο  $[0, A)$ . Θεωρούμε την τυχαία μεταβλητή  $X$  επί του  $[0, A)$  και έχουμε:

$$\text{Prob}_{D_1}[X = u] = \frac{1}{A}, u \in [0, A)$$

Αντίστοιχα για την  $D_2$  θα έχουμε:

$$\text{Prob}_{D_2}[X = u] = \binom{A}{k} \frac{1}{2^k} \frac{1}{2^{A-k}} = \binom{A}{k} \frac{1}{2^A}$$

Βάσει των παραπάνω θα έχουμε ότι:

$$\begin{aligned} \Delta[X, Y] &= \frac{1}{2} \sum_{u \in [0, A)} \left| \text{Prob}_{X \leftarrow D_1}[X = u] - \text{Prob}_{Y \leftarrow D_2}[Y = u] \right| \\ &= \frac{1}{2} \sum_{k=0}^{A-1} \left| \frac{1}{A} - \binom{A-1}{k} \frac{1}{2^A} \right| \\ &= \frac{1}{2} \sum_{k=0}^{A-1} \left| \frac{1}{A} - \frac{(A-1)!}{k!(A-1-k)!2^A} \right| \end{aligned}$$

□

Για να υπολογίσουμε το παραπάνω άθροισμα, πρέπει να βρούμε τα σημεία στα οποία ισχύει ότι

$$\frac{1}{A} = \binom{A}{k} \frac{1}{2^A}$$

Επειδή το  $A$  είναι μεγάλο, μπορούμε να προσεγγίσουμε την διωνυμική κατανομή από την κανονική

$$N(Ap, Ap(1-p))$$

που στην περίπτωση που εξετάζουμε θα είναι η

$$N(A/2, A/4)$$

Επιλύοντας την εξίσωση

$$\frac{2e^{-2\frac{(x-A/2)^2}{A}}}{\sqrt{2\pi A}} = \frac{1}{A}$$

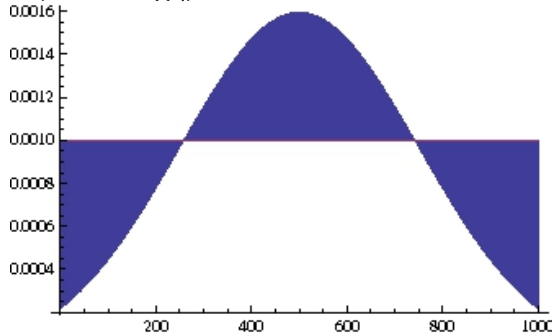
βρίσκουμε ότι τα σημεία τομής της κανονικής και της ομοιόμορφης κατανομής είναι τα

$$x_1 = \frac{1}{2} \left( A - \sqrt{A \log \frac{2A}{\pi}} \right)$$

και

$$x_2 = \frac{1}{2} \left( A + \sqrt{A \log \frac{2A}{\pi}} \right)$$

Έτσι για τον υπολογισμό της στατιστικής απόστασης των δύο κατανομών, αρκεί να υπολογίσουμε το εμβαδόν του γραμμοσκιασμένου τμήματος που φαίνεται στο παρακάτω σχήμα:



Για να διευκολυνθούμε στις πράξεις παρατηρούμε ότι λόγω συμμετρίας αρκεί να υπολογίσουμε το εμβαδόν για  $x \in [0, A/2]$ . Τότε η στατιστική απόσταση θα είναι το διπλάσιο του εμβαδού αυτού.

Βάσει των παραπάνω θα έχουμε ότι:

$$\begin{aligned} \Delta[X, Y] &= 2 \left( \int_0^{x_1} \frac{1}{A} - \frac{e^{-2(x-A/2)^2} \sqrt{2/\pi}}{\sqrt{A}} + \int_{x_1}^{A/2} \frac{e^{-2(x-A/2)^2} \sqrt{2/\pi}}{\sqrt{A}} - \frac{1}{A} \right) \\ &= 2 \left( \frac{A + 4x_1 - 3\sqrt{A}\text{Erf}\left(\frac{A}{\sqrt{2}}\right) + 2\sqrt{A}\text{Erf}\left(\frac{A-2x_1}{\sqrt{2}}\right) + 2\sqrt{A}\text{Erf}\left(\sqrt{\frac{\log \frac{2A}{\pi}}{2}}\right) - 2\sqrt{\log \frac{2A}{\pi}}}{2A} \right) \end{aligned}$$

και υπολογίζοντας το όριο της παραπάνω παράστασης καθώς το  $A \rightarrow +\infty$

έχουμε ότι

$$\lim_{A \rightarrow +\infty} 2 \left( \frac{A + 4x_1 - 3\sqrt{A}\text{Erf}\left(\frac{A}{\sqrt{2}}\right) + 2\sqrt{A}\text{Erf}\left(\frac{A-2x_1}{\sqrt{2}}\right) + 2\sqrt{A}\text{Erf}\left(\sqrt{\frac{\log \frac{2A}{\pi}}{2}}\right) - 2\sqrt{\log \frac{2A}{\pi}}}{2A} \right) = 1$$

---

**Algorithm 3** Δειγματολήπτης 3

---

```

1: Input: A
   Output: A random number  $\in [0, \dots, A)$ 
2:  $n = \lfloor \log_2 A \rfloor + 1$ 
3: choose  $x_0, x_1, \dots, x_{n-1} \xleftarrow{r} \{0, 1\}$ 
4:  $y = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i x_i$ 
5: if  $y < A$  then
6:   return  $y$ 
7:   exit
8: else
9:   repeat
10: end if

```

---

Έστω  $D_1$  η ομοιόμορφη κατανομή στο  $[0, A)$  και  $D_2$  η κατανομή που προκύπτει από το δειγματολήπτη 3.

Αφού η  $D_1$  είναι η ομοιόμορφη κατανομή, θα έχουμε ότι  $\text{Prob}_{D_1}[u] = 1/A$

Υπολογίζουμε τώρα την πιθανότητα  $\text{Prob}_{D_2}[X = u]$ . Προς τούτο, ορίζουμε δύο τυχαίες μεταβλητές,  $X =$  "Ο Δειγματολήπτης εξάγει τον αριθμό  $u$ " και  $T =$  "Το πείραμα επαναλαμβάνεται  $t$  φορές". Έτσι θα έχουμε ότι:

$$\begin{aligned} \text{Prob}[X = u] &= \sum_{t=1}^{\infty} \text{Prob}[X = u|t] \cdot \text{Prob}[t] \\ &= \frac{1}{A} \left(1 - \frac{A}{2^n}\right) \frac{A}{2^n} + \frac{1}{A} \left(1 - \frac{A}{2^n}\right)^2 \frac{A}{2^n} + \dots + \frac{1}{2} \left(1 - \frac{A}{2^n}\right)^n \frac{A}{2^n} + \dots \\ &= \frac{1}{2^n} \cdot \frac{2^n}{A} \\ &= \frac{1}{A} \end{aligned}$$

Βάσει των παραπάνω για τη στατιστική απόσταση έχουμε:

$$\begin{aligned}\Delta[X, Y] &= \frac{1}{2} \sum_{u \in [0, 2^n)} \left| \text{Prob}_{X \leftarrow D_1}[X = u] - \text{Prob}_{X \leftarrow D_2}[X = u] \right| \\ &= \frac{1}{2} \left( \sum_{u \in [0, A)} \left( \frac{1}{A} - \frac{1}{A} \right) \right) \\ &= 0\end{aligned}$$

□