## PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE ESCUELA DE INGENIERÍA DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN

Ayudante: Nicholas Mc-Donnell

Email: namcdonnell@uc.cl

## Ayudantía 02

## Paradoja de los Cumpleaños

IIC3253 – Criptografía

Fecha: 2021-04-06

Dado una función de HASH con output space O(n = |O|), queremos encontrar dos cosas:

- 1) Un  $d \in \mathbb{N}$  "pequeño" tal que  $\mathbb{P}[X = d] \geq \frac{1}{2}$ , donde  $\mathbb{P}[X = d]$  es la probabilidad de que haya al menos dos colisiones después de d intentos distintos.
- 2) Un  $d \in \mathbb{N}$  "pequeño" tal que  $\mathbb{E}[Y_d] \geq 1$ , donde  $Y_d$  es la variable aleatoria que cuenta la cantidad de colisiones después de d intentos distintos.

$$\mathbb{P}[X=d] \ge \frac{1}{2}$$

Para el primero notemos que es más fácil calcular  $1 - \mathbb{P}[X = i]$  (la probabilidad de que no hayan colisiones en i intentos):

$$1 - \mathbb{P}[X = i] = \prod_{j=0}^{i-1} \left(1 - \frac{j}{n}\right)$$

Usando esto, y el hecho de que  $e^x \ge 1 + x$ , se tienen las siguientes desigualdades

$$1 - \mathbb{P}[X = i] = \prod_{j=0}^{i-1} \left(1 - \frac{j}{n}\right)$$

$$\leq \prod_{j=0}^{i-1} \exp\left(-\frac{j}{n}\right)$$

$$\leq \exp\left(\sum_{j=0}^{i-1} - \frac{j}{n}\right)$$

$$\leq \exp\left(\frac{-d(d-1)}{2n}\right)$$

$$\leq \exp\left(\frac{-(d-1)^2}{2n}\right)$$

Por lo que si  $\exp\left(\frac{-(d-1)^2}{2n}\right) \leq \frac{1}{2}$  se tiene que  $\mathbb{P}[X=d] \geq \frac{1}{2}$ . Desarrollemos la primera expresión:

$$\exp\left(\frac{-(d-1)^2}{2n}\right) \le \frac{1}{2}$$

$$\frac{-(d-1)^2}{2n} \le \log\frac{1}{2}$$

$$(d-1)^2 \ge -2n\log\frac{1}{2}$$

$$(d-1)^2 \ge 2n\log 2$$

$$d-1 \ge \sqrt{2n\log 2}$$

$$d \ge \sqrt{2n\log 2} + 1$$

Con lo que tomando  $d = \lceil \sqrt{2n \log 2} + 1 \rceil$  se tiene la desigualdad.

$$\mathbb{E}[Y_d] \geq 1$$

Para calcular el segundo, notemos que  $Y_d = \sum_{i=1}^d \sum_{j=i+1}^d X_{ij}$  donde  $\mathbb{P}[X_{ij} = 1] = \frac{1}{n}$  y  $\mathbb{P}[X_{ij} = k] = 0$  para  $k \neq 1$ . Por lo que  $\mathbb{E}[Y_d] = \sum_{i=1}^d \sum_{j=i+1}^d \mathbb{E}[X_{ij}] = \frac{d(d-1)}{2n} \geq \frac{(d-1)^2}{2n}$ , por lo que tomando  $d = \lceil \sqrt{2n} + 1 \rceil$  es suficiente.