UNE CLASSE UNIVERSELLE DE FONCTIONS DE HACHAGE

Soient

- ·) pun nombre premier assez grand top toute clé le est dans {0, --, p-1} et p>m.
- ·) Zp = { U, 1, ..., p-1}
- $\mathbb{Z}_{p}^{*} = \mathbb{Z}_{p} \setminus \{0\}$

Pour a & Zp et b & Zp, soit

has: Zp -> Zm avec haib (k) := (ak+b (mod p)) (mod m)

lela nous permet de définit la classe survante de fonctions de hackage $\{p_p, m := \{h_{a,b} \mid a \in \mathbb{Z}_p^*, b \in \mathbb{Z}_p\}$

Au total Kp,m conkeut p(p-1) fonctions de hachage

Théorème: La classe Gl_{Pin} de fonctions de hachage est universelle.

Démo: Souint k, l e Rp des clés districtes tels que k = l. Pour harb & Hpim soit

On a r-s = a(k-l) (mod p) donc k + l et le fait que p est un nombre premier in pliquent que v 75.

Chacum des p(p-1) choix de $a \in \mathbb{Z}_p^*$ et $b \in \mathbb{Z}_p$ donne une paire résultante (Γ, S) différente avec $r \neq S$:

Sount $(a_1, b_1), (a_2, b_2) \in \mathbb{Z}_p^* \times \mathbb{Z}_p$ districtes et supposons que $a_1k + b_1 = a_2k + b_2$ (mod p) et $a_1l + b_1 = a_2l + b_2$ (mod p)

Si $a_1 = a_2$ alors $b_1 = b_2$, contradiction. Si $a_1 \neq a_2$ alors $a_1(k-l) = a_2(k-l)$ ce qui implique k-l, contradiction

Comme il n'y a que p(p-1) possibles avec v≠s il existe donc une bijection entre paires (a, b) avec a≠0 et (r, s) avec v≠s.

Donc, pour toute paire donnée de clés k + l, si l'on choisit (a, b) aléatoirement de manière uniforme dans $\mathbb{Z}_p^* \times \mathbb{Z}_p$ alors la paire résultante (r, s) a la même probabilité d'être l'une quelconque de paires de valeurs districtes mod p.

On a donc Pr[ket l'entrent en collision] = Pi[r=s (mod m)] quand r et s sont choisis aleatoirement comme valeurs districtes mod p.

Pour re Zp, le nombre de valours se Zp ta rxs et

r-s = 0 (mod m)

V=S (mod m) est au plus [p/m]-1:

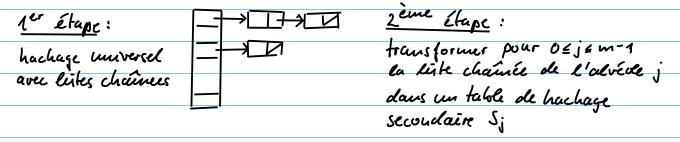
m 2m 3m L=1 l' chaque cellule sauf la première

Ensuite $\lceil p/m \rceil - 1 \leq (p+m-1)/m - 1$ $= (p-1)/m \qquad p-1 \text{ values de s top s} \neq r$ Pour re \mathbb{Z}_p on a $\Pr[r = s \pmod{m}] \leq ((p-1)/m)/(p-1) = \frac{1}{m}$ # de collisions passibles

En conclusion, pour tout $k, l \in \mathbb{Z}_p$ distuicts on a $\Pr[h_{a,b}(k) = h_{a,b}(l)] \leq \frac{1}{m}$

HACHAGE PARFAIT

Idee: Pour un ensemble de clés statique on utilise une stratégie de hachage à deux niveaux (hachage universel à chaque niveau):



En choisissant avec soin les fonctions de hachage pour S; on peut garantir qu'il n'y aura pas de collisions au nivan secondaire. Pour évites des collisions a ce nivan-là, la taille m; de S; doit être le curvé du nambre n; de dés hachées vers l'alvéole j au premie niveau.

Théorème: Ji l'on stocke n clés dans une table de hachage de taille m=n² vià une fonction de hachage h choisie aléatocrement dans une famille universelle \$l, alois la probabilité d'avoir une collèsion est = 1.

Démo: Pour n clés districtes il y a (2) paires de clés suseptibles d'entrer en collision; chacune avec proba = 1 m Quand m=n² le nombre attender de collisions est x=#de ullisions

$$E[x] \leq {n \choose 2} \cdot \frac{1}{m} = \frac{n^2 - n}{2} \cdot \frac{1}{n^2} < \frac{1}{2}$$
 (*)

 \Box

Soit
$$I_{\times \geq 1} = \begin{cases} 1 & \text{si } \times \geq 1 \\ 0 & \text{suion} \end{cases}$$