

ALAIN SCHNEIDER

ASCHNEIDER<AT/>LEXSI.COM
ALAIN.SCHNEIDER<AT/>OZWALD.FR

08/06/2011 - SSTIC 2011



Sommaire

Introduction

Complexité d'un mot de passe

Rainbow Tables

Rainbow Tables probabilistes

Éléments de performance

Contre-mesures

Questions?



Introduction

- Pourquoi casser des hashs ?
 - Pentest:
 - > Ré-utilisation dans un contexte différent
 - > Déduction d'autres mots de passe similaires
 - > Agrémenter les rapports
 - Auditer les mots de passe de ses propres utilisateurs
- Comment casser des hashs?
 - Inverser la fonction de hachage : bonne chance
 - Attaque par force brute : possible sur les mots de passe faibles



Sommaire

Introduction

Complexité d'un mot de passe

Rainbow Tables

Rainbow Tables probabilistes

Éléments de performance

Contre-mesures

Questions?



- Qu'est ce qu'un mot de passe faible ?
 - > Un mot de passe trop court

toto Jour2 k@!r6

secret Soleil Vo5j.

> Un mot de passe dérivé de dictionnaire

soleil Bonjour123 SSTIC2011

Bretagne Rennes35 P@ssw0rd

> Un mot de passe statistiquement probable

SanderS@11 atOM67!!!! Yo101Mama101

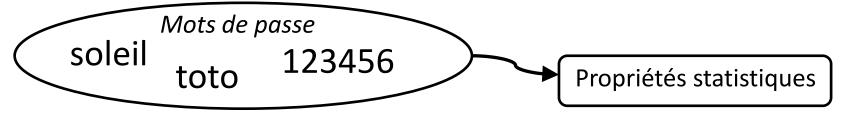
passwot=rd

BR@vo1119

@\$\$HOle123



 Pour définir la complexité statistique d'un mot de passe on commence par sélectionner un ensemble de mots de passe témoins, puis on en extrait des propriétés statistiques.

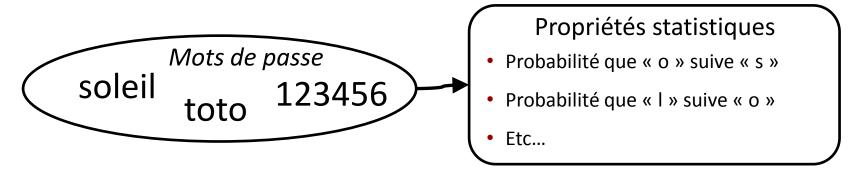


 On mesure ensuite l'écart entre les propriétés statistiques extraites et le mot de passe dont on veut mesurer la complexité statistique



EXSI

- · L'approche « de Markov », implémenté dans un patch pour John The Ripper:
 - utilise comme propriétés statistiques la probabilité de transition d'une lettre de l'alphabet à une autre :



- base sa mesure d'écart sur le produit des probabilité de toutes les transitions d'un mot :

Mesure(« LOL ») =
$$P('L').P('L' \rightarrow 'O').P('O' \rightarrow 'L')$$

- Mesure en fait précisément comme ceci :

Mesure(« LOL ») = -1000.log(P('L').P('L'
$$\rightarrow$$
'O') .P('O' \rightarrow 'L'))



- L'approche « de Markov », donne d'excellents résultats et est aujourd'hui incontournable :
 - Largement utilisée au challenge « Crack me if you can »
- Élément de pertinence :
 - 50% des mots de passe du site web « RockYou » peuvent être cassés en parcourant les 3 313 285 977 (3G) mots de passe ayant une complexité de Markov inférieure au seuil 225.
 - A titre de comparaison les 20 158 268 677 (**20G**) de mots de passe constitués de toutes les combinaisons possible majuscule/minuscule jusqu'à 6 caractères ne retrouvent que **16%** des même mots de passe.



Sommaire

Introduction Complexité d'un mot de passe

► Rainbow Tables

Rainbow Tables probabilistes

Éléments de performance

Contre-mesures

Questions?

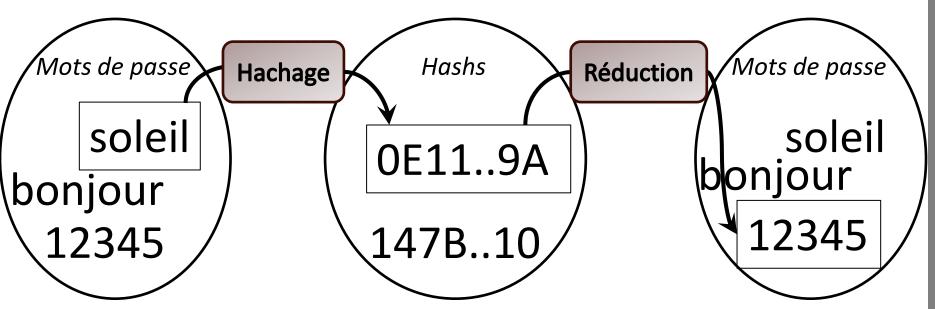


- Les Rainbow Tables permettent de casser des hashs rapidement en mettant en œuvre un compromis temps/mémoire.
- Macroscopiquement la technologie des Rainbow Table se met en œuvre en 2 temps :
 - Pré-calculer les hashs d'un ensemble de mots, et stocker les association « mot / hash » (de façon efficace) dans une structure appelée « Rainbow Table »
 - 2. Effectuer une recherche (rapide) dans la « Rainbow Table » afin de retrouver un mot en clair qui donne le hash que l'on cherche à casser (si le hash en question est dans l'une des correspondance pré-calculée)



Rainbow Tables

- Construire une Rainbow Table nécessite 3 choses :
 - Un ensemble de mots en clair (mots de passe candidats)
 - Une fonction de hachage (sans commentaire)
 - Une fonction de réduction.

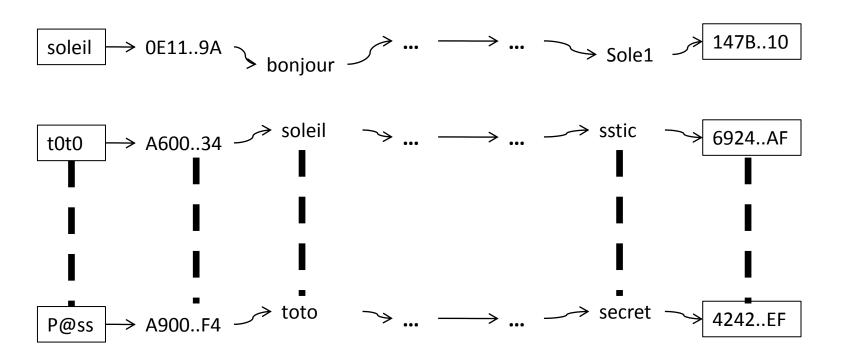


En itérant le processus « hachage/réduction » plusieurs milliers de fois on génère une « chaine » de mots de passe. Chaque « chaine » contient la mémoire des milliers d'association « mot de passe / hash » qui la compose.



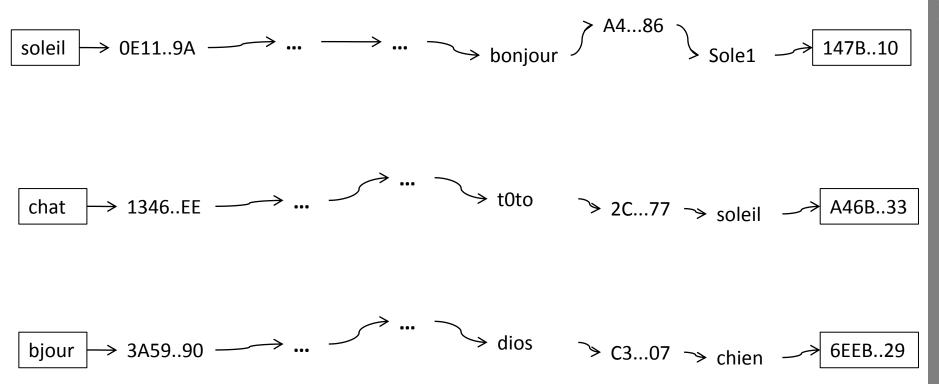
Rainbow Tables

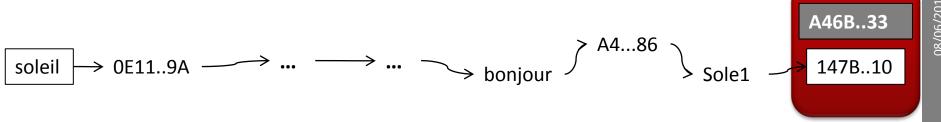
- L'ensemble de nos chaines constitue une Rainbow Table
- On mémorise chaque chaine en stockant uniquement son premier et son dernier élément.



Recherche dans une Rainbow Table

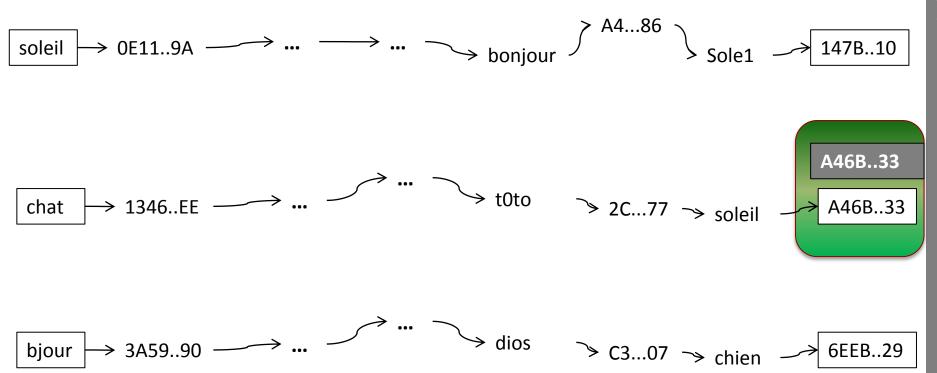
A46B..33





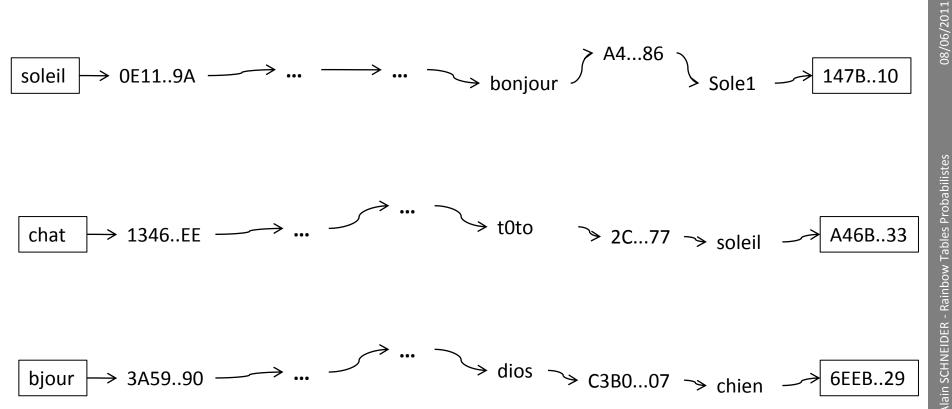


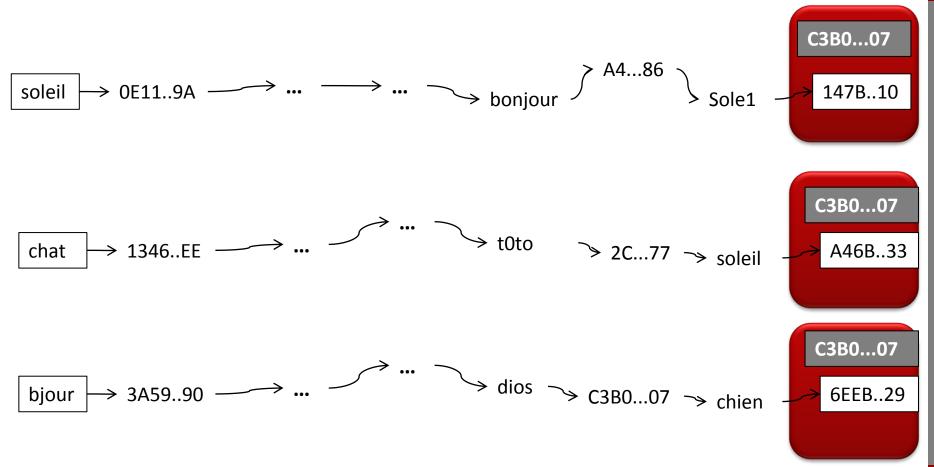
bjour
$$\rightarrow$$
 3A59..90 \longrightarrow ... \rightarrow dios \rightarrow C3...07 \rightarrow chien \rightarrow 6EEB..29

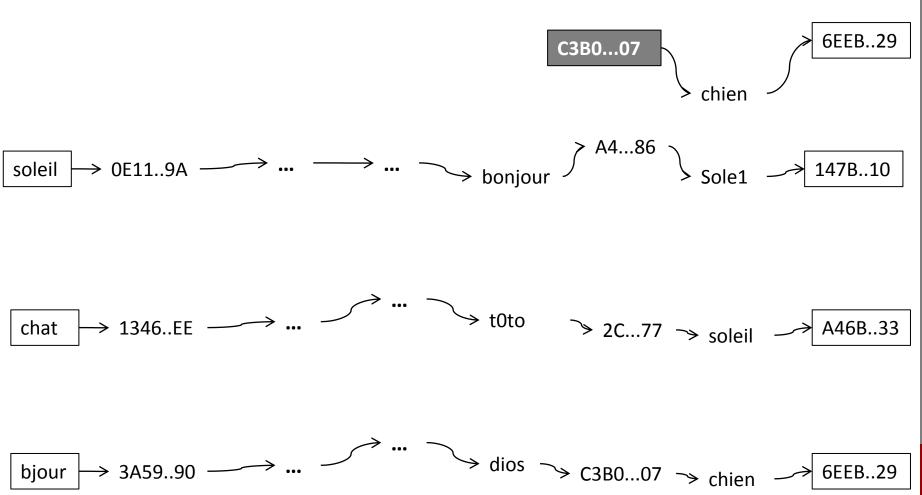


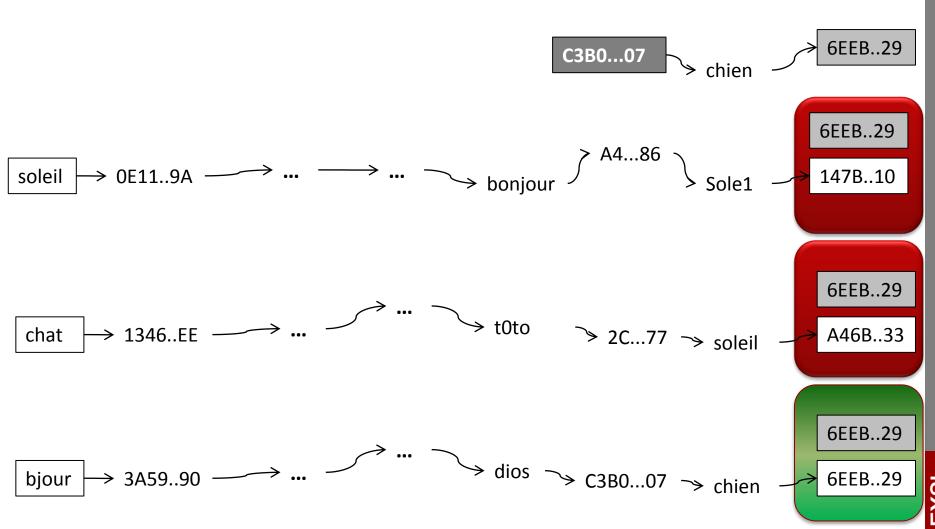
Recherche dans une Rainbow Table

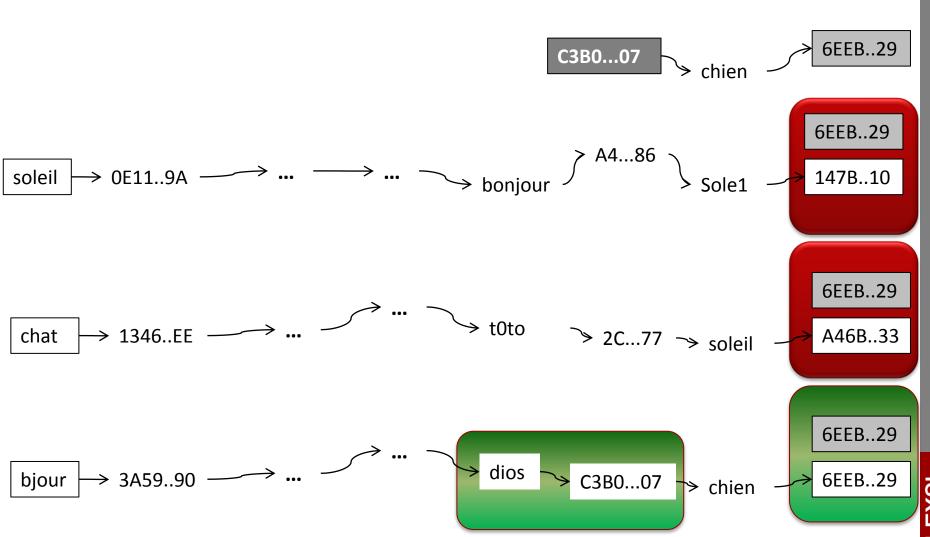
C3B0...07











Rainbow Tables

- Compromis temps/mémoire, à quel point est-ce efficace ?
 - LM : virtuellement 100% de succès, en moins d'une minute.
 - NT : les mots de passe de 7 caractères ou moins sont cassés en quelques minutes.
- En moins de quelques instants on réalise donc l'équivalent d'une attaque par force brute sur un ensemble de plusieurs téra mots de passe (~3 500 000 000 000 mixed alphanum 1-7). Un PC calculant 30 milions de hashs/seconde aurait besoin d'environ 32h. Imaginez pour « all-chars 1-8 »...



Sommaire

Introduction
Complexité d'un mot de passe
Rainbow Tables

Rainbow Tables probabilistes

Éléments de performance

Contre-mesures

Questions?



- La question : Existe-t-il des Rainbow Tables d'espace de Markov ?
- La réponse :
 - Les Rainbow Tables classique énumèrent toutes les combinaisons possibles d'un certain alphabet jusqu'à une certaine longueur.
 - Il existe des Rainbow Tables basées sur des dictionnaires.
 - Il existe des Rainbow Tables hybrides.
 - Il n'existe pas de Rainbow Tables basées sur des espaces de Markov.



La question: Pourquoi n'existe-t-il pas de Rainbow Tables basées sur des espaces de Markov?

- Pourtant, pour faire une Rainbow on n'a besoin que de :
 - Une fonction de hachage
 - Une fonction de réduction

Rainbow Table probabilistes

Un ensemble de mot de passe



- La question : Pourquoi n'existe-t-il pas de Rainbow Tables basées sur des espaces de Markov ?
- Pourtant, pour faire une Rainbow on n'a besoin que de :
 - Une fonction de hachage
 - Une fonction de réduction
 - Un ensemble de mot de passe dénombrable et pour lequel on sait rapidement obtenir le N-ième mot de passe pour tout entier N.



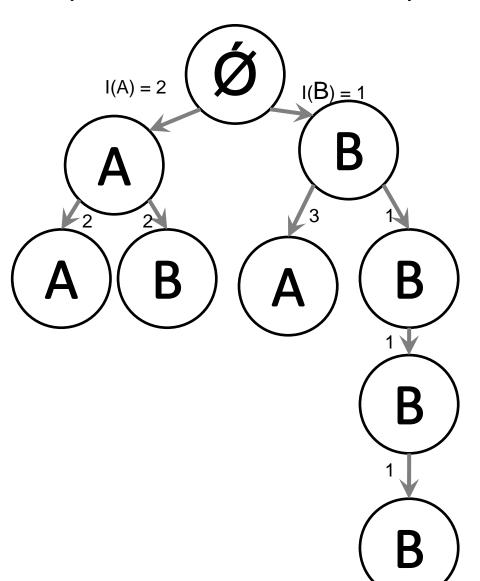
- Comment numéroter nos mots de passe de Markov ?
 - Prenons un alphabet de démonstration, constitué des lettres « A » et « B ».
 - Supposons les propriétés statistiques ci-dessous :

Tableau de complexité

Complexité	A	В
A	2	2
В	3	1



L'espace de Markov de complexité 4 à numéroter est :



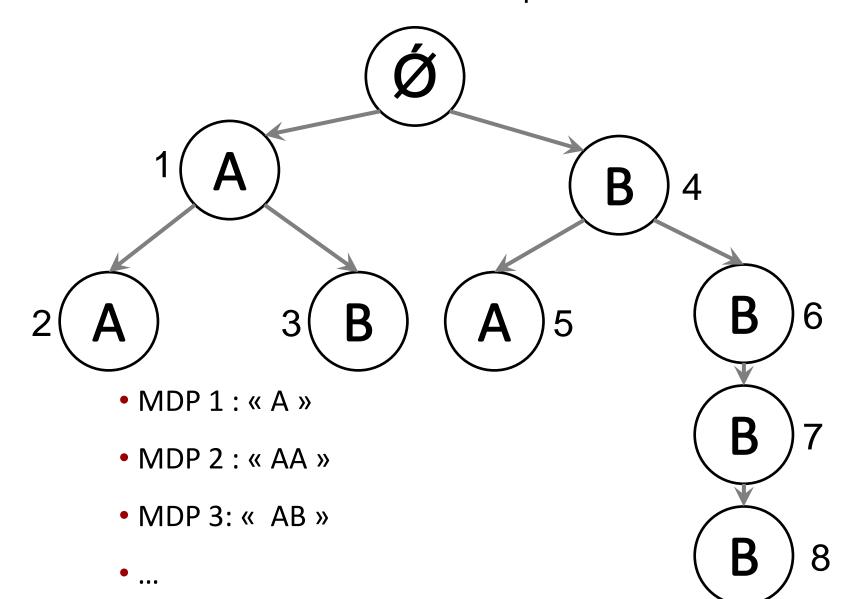
 La construction se fait à partir de la racine, de proche en proche en réduisant petit à petit notre capital de complexité restant.

Tableau de complexité

Complexité	A	В
A	2	2
В	3	1



Comment numéroter nos mots de passe de Markov?



Rainbow Table probabilistes

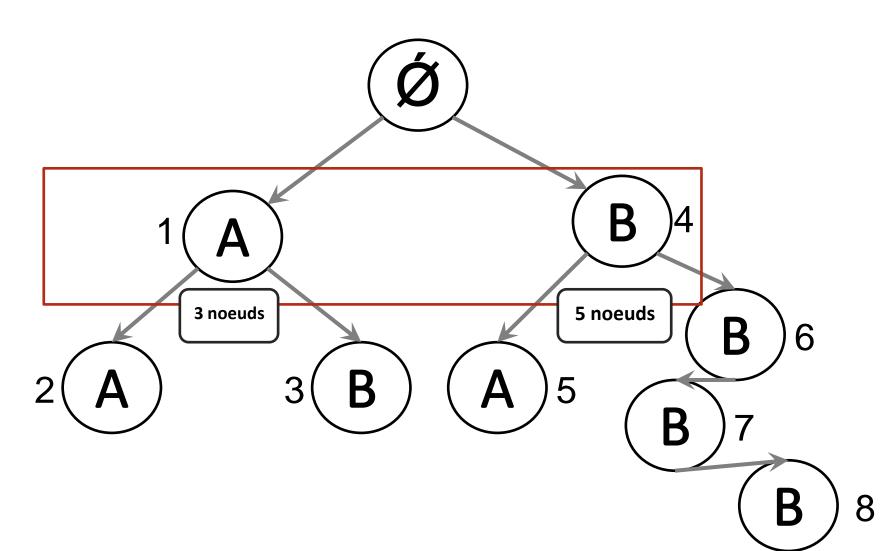
- Problème: accéder au N-ième élément de ce type d'arbre est excessivement lent, et c'est cet accès qui devient limitant par rapport au calcul du hash pour les algorithmes les plus rapides → Il n'est pas intéressant de calculer des Rainbow Tables de Markov....sur CPU
- Et si on essayait de générer nos Rainbows Tables sur un GPU ?

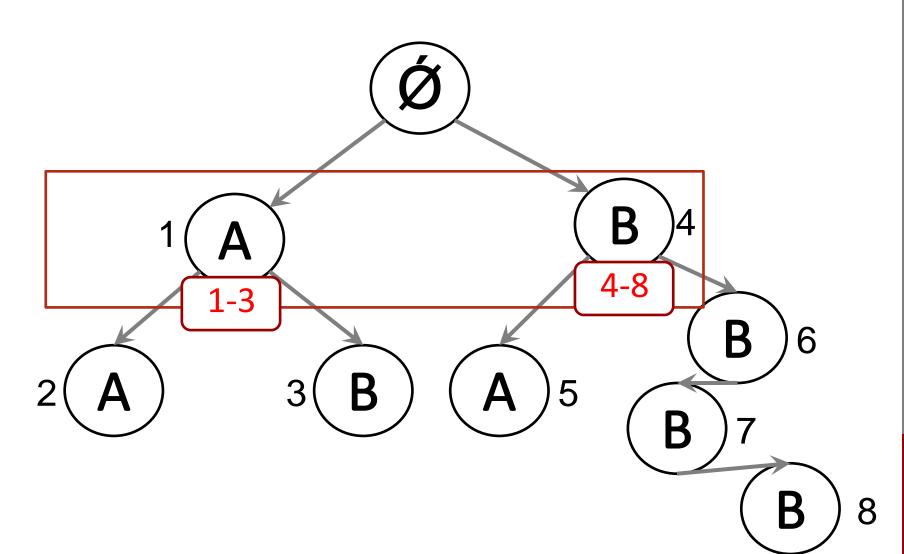


- Sur GPU beaucoup de nouvelles contraintes se posent.
 L'algorithme doit être modifié en conséquence :
 - Divergence de Threads dans un WARP
 - Diverses mémoires de caractéristiques différentes
 - Parallélisassions massive
 - Synchronisation des threads
 - Communication RAM ⇔ CG
 - **-** ...



Exemple : recherche itérative > recherche dichotomique





Sommaire

Introduction

Complexité d'un mot de passe

Rainbow Tables

Rainbow Tables probabilistes

Éléments de performance

Contre-mesures

Questions?



- Présentation des métriques :
 - ROCKYOU: Site web populaire qui stockait les mots de passe en clair: 32 603 388 mots de passe.
 - 500K: Ensemble de caractéristiques de 500 000 mots de passe obtenus en tests d'intrusion réels au cours des quelques mois passés.



Dans le cadre d'une utilisation nomade :

Éléments de performance

- 30 millions de hashs calculés à la seconde :

Espace parcouru	Temps requis	Rockyou	500K
LowerAlphaNum 1-7	1h	46%	9%
LowerAlphaNum 1-8	26h	64%	49%
MixedAlphaNum 1-7	32h	48%	13%
LowerAlpha 1-9	50h	35%	6%

- Dans le cadre d'une utilisation nomade :
 - Quelques GO (disque dur d'ordinateur portable) :

Espace parcouru	Taille de la rainbow	Rockyou	500K
LowerAlphaNum 1-7	0,3G	46%	9%
LowerAlphaNum 1-8	12G	64%	49%
MixedAlphaNum 1-7	15G	48%	13%
LowerAlpha 1-9	23G	35%	6%

- Dans le cadre d'une utilisation nomade :
 - Quelques Go (disque dur d'ordinateur portable) :

Espace parcouru	Taille de la rainbow	Rockyou	500K
Markov 265 optim	1,04Go (4x267M)	71%	58%
Markov 265	1,11Go(4x283M)	75%	50%
Markov 285 optim	7,99Go (4x2,00G)	79%	69%
Markov 285	8,50Go (4x2,13G)	83%	60%
Markov 300 optim	36,76Go (4x9,19Go)	84%	76 %
Markov 300	39,19Go (4x9,80Go)	87%	66%



Alain SCHNEIDER - Rainbow Tables Probabilistes

- Dans le cadre d'une plateforme spécialisée :
 - (Très) gros disques dur :

Espace parcouru	Taille de la rainbow	Rockyou	500K
MixedAlphaNum 1-8	900 Go	68%	63%
LowerAlphaNum 1-10	15 000 Go	83%	55%
LowerAlpha 1-11	15 000 Go	39%	7%
AllChars 1-8	?	69%	68%



Alain SCHNEIDER - Rainbow Tables Probabilistes

- Dans le cadre d'une plateforme spécialisée :
 - (Très) gros disques dur :

Espace parcouru	Taille de la rainbow	Rockyou	500K
Markov 315 optim	270Go (4x67Go)	87%	81%
Markov 315	286Go (4x71Go)	89%	71%
Markov 335 optim	2 To (4x512Go)	91%	86%
Markov 335	2,15To (4x550Go)	92%	78%

Sommaire

Introduction

Complexité d'un mot de passe

Rainbow Tables

Rainbow Tables probabilistes

Éléments de performance

Contre-mesures

Questions?



Contre-mesures

- Contre les Rainbow Tables:
 - Salez, salez, salez
- Contre Markov:
 - Utilisez des mots longs
 - Utilisez des caractères nationaux/exotiques
 - Auditez vos mots de passe
 - Générez vos mots de passe aléatoirement



Conclusion

http://www.lexsi.com/francais/cracknfast



INNOVATIVE SECURITY Pour vous aider à maîtriser vos risques

SIEGE SOCIAL: Tours Mercuriales Ponant 40 rue Jean Jaurès 93170 Bagnolet Tél. (+33) 01 55 86 88 88

www.lexsi.com

LEXSILYON

Bois des Côtes 1 - Bâtiment A 300 Route Nationale 6 69760 LIMONEST Tél. (+33) 08 20 02 55 20

LEXSI CANADA

1010, rue de la Gauchetière Ouest Bureau M110 Montréal QC H3B 2N2 Tél. +1 514 903 6560

LEXSI SINGAPORE

60 Bayshore Road / Bayshore Park #10-07 - Jade Tower 469982 - Singapore Tél. +65 65191705