

Cybersécurité: exemples d'attaques physiques et de protections de puces électroniques

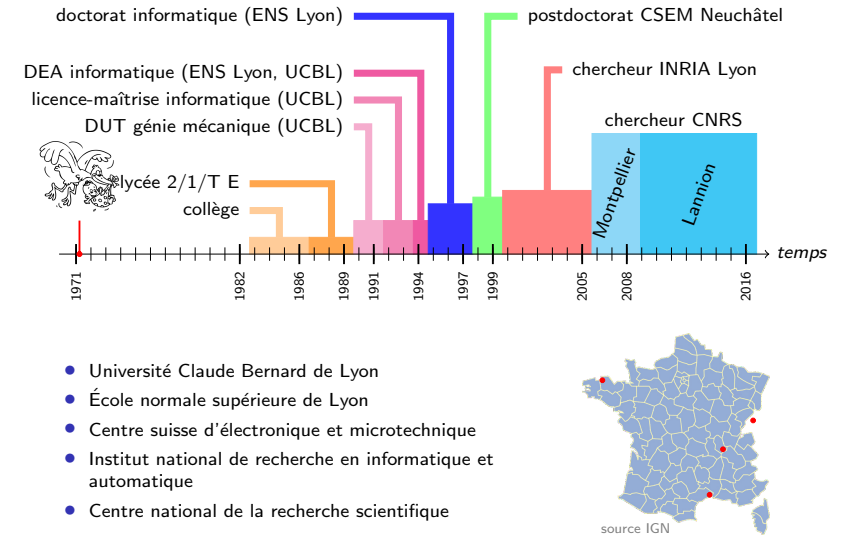
Arnaud Tisserand

CNRS, IRISA, équipe-projet CAIRN

Immersion Science, mars 2016



Présentation personnelle



A. Tisserand, CNRS-IRISA-CAIRN. Cybersécurité: attaques physiques et protections

2/34

Centre national de la recherche scientifique



www.cnrs.fr

créé en 1939

données de mars 2015

- organisme public de recherche (EPST)
- objectifs : *produire du savoir* et *mettre ce savoir au service de la société* (source : site web)
- personnels (approx.) :
 - 11 200 chercheurs
 - 13 750 ingénieurs, techniciens et administratifs
 - 8 000 agents non permanents (p. ex. doctorants)
 - 1 100+ laboratoires en France
 - coopération scientifique avec 60 pays
 - environ 700 entreprises créées depuis 2000
 - budget 2014 de 3.3×10^9 €

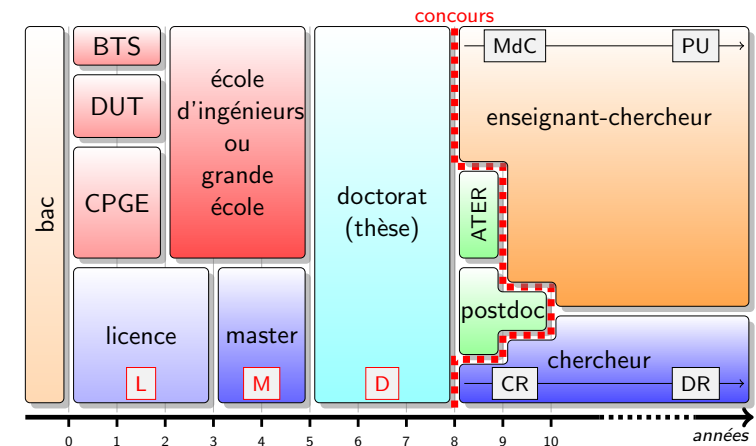
Domaines de recherche : biologie, chimie, écologie et environnement, sciences humaines et sociales, *sciences de l'information et de leurs interactions*, *sciences de l'ingénierie et des systèmes*, *sciences mathématiques et de leurs interactions*, physique, physique nucléaire et physique des particules, sciences de l'univers

Remarque : EPST = établissement public à caractère scientifique et technologique

A. Tisserand, CNRS-IRISA-CAIRN. Cybersécurité: attaques physiques et protections

3/34

Comment devenir (enseignant-)chercheur ?



BTS : brevet de technicien supérieur

DUT : diplôme universitaire de technologie

CPGE : classe préparatoire aux grandes écoles

ATER : attaché temporaire d'enseignement et de recherche

MdC : maître de conférences

PU : professeur des universités

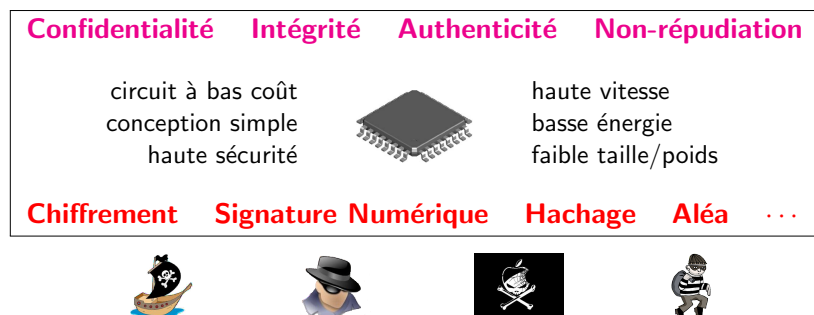
CR : chargé de recherche

DR : directeur de recherche

A. Tisserand, CNRS-IRISA-CAIRN. Cybersécurité: attaques physiques et protections

4/34

Quelques besoins en sécurité/cryptographie



Terminologie (1/3)

Cryptographie : étymologiquement « écriture secrète », méthodes et outils pour rendre les messages incompréhensibles sans avoir la clé

→ art du secret

Cryptanalyse : analyse des cryptogrammes pour retrouver les informations secrètes (clé ou message en clair)

Cryptologie : cryptographie + cryptanalyse

Stéganographie : cacher un message dans un autre message

→ art de la dissimulation

Terminologie (2/3)

Vulnérabilité : faiblesse/faible dans un système

Attaque : méthode pour exploiter une vulnérabilité

Menace :

- utilisateur étourdi/insouciant
- sinistre : vol, inondation, incendie...
- programme malveillant (virus, vers, trojan...)
- personnes/groupes malveillants
 - ▶ individu seul (p. ex. hacker)
 - ▶ société concurrente
 - ▶ gouvernement étranger



puissance d'attaque

Protection ou contre-mesure : méthode ou dispositif qui contre une attaque ou qui supprime/limite une vulnérabilité

Terminologie (3/3)

Confidentialité : garantit que les données sont compréhensibles seulement par les personnes autorisées

→ les données semblent totalement aléatoires à toute autre personne

Authentification : garantit que l'origine des données est la bonne

→ authentification d'une source ou d'un tiers (identité)

Intégrité : garantit que les données ne sont pas altérées

→ les données sont complètes et sans aucune modification

Non répudiation : garantit qu'une action ne peut être niée

→ impossibilité de se dédire

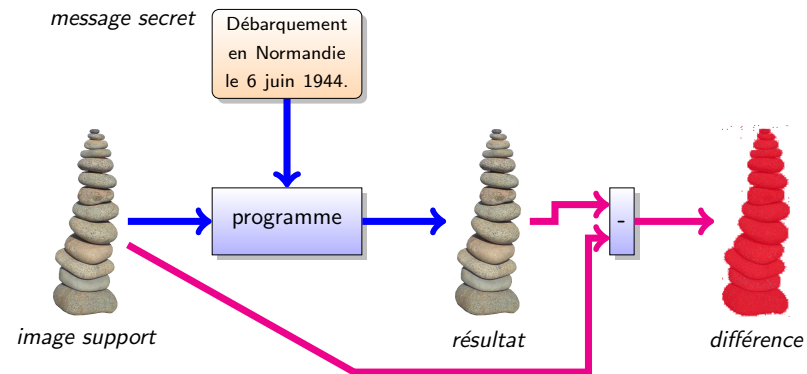
Autres caractéristiques souvent utilisées : disponibilité, identification, contrôle d'accès...

Stéganographie

Cryptographie : art du secret

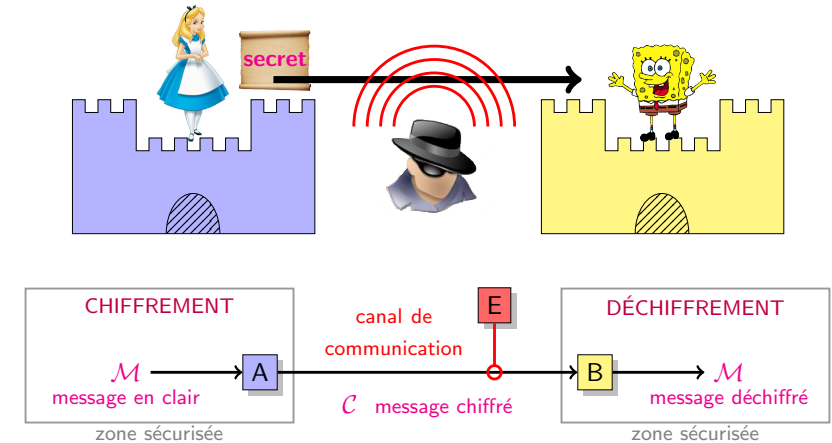
Stéganographie : art de la dissimulation

Principe : **cache** un message (secret) dans un autre message (support)



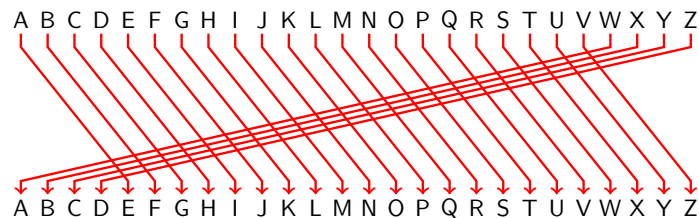
Cadre cryptographique : transmission d'un message secret

Alice souhaite envoyer un **message secret** à Bob sans que l'**espion** puisse avoir des informations sur ce message



Méthode de chiffrement très simple (mais peu fiable)

Idée : **remplacer** les lettres de l'alphabet par une **version décalée** de l'alphabet (chiffre de César)

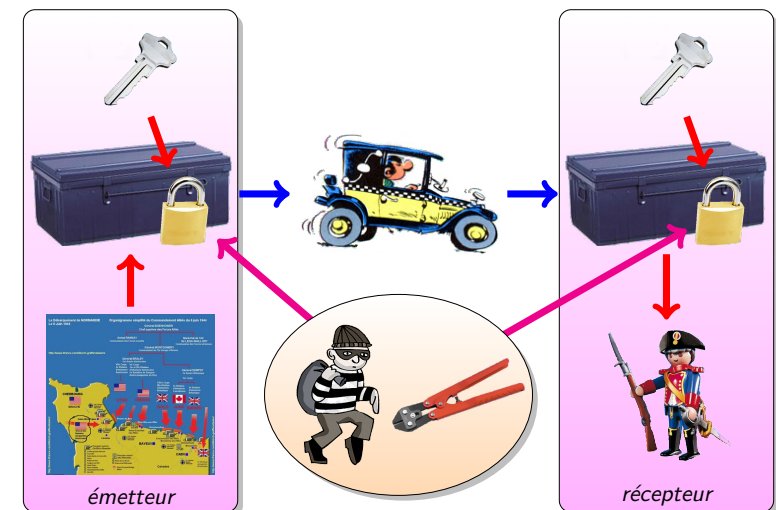


La clé secrète est la valeur du décalage

Exemple :

I	M	M	E	R	S	I	O	N	S	C	I	E	N	C	E	S
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	
M	Q	Q	I	V	W	M	S	R	W	G	M	I	R	G	I	W

Analogie avec un coffre et un cadenas



Attaques par force brute

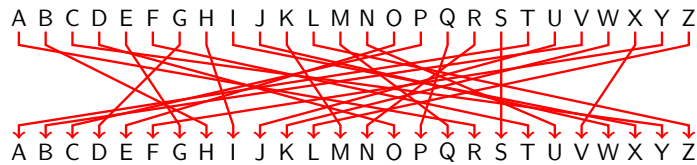
Principe : tester **toutes** les clés possibles

Limite : possible que si le nombre de clés possibles est **raisonnable**

Exemple du chiffrement par décalage de l'alphabet :

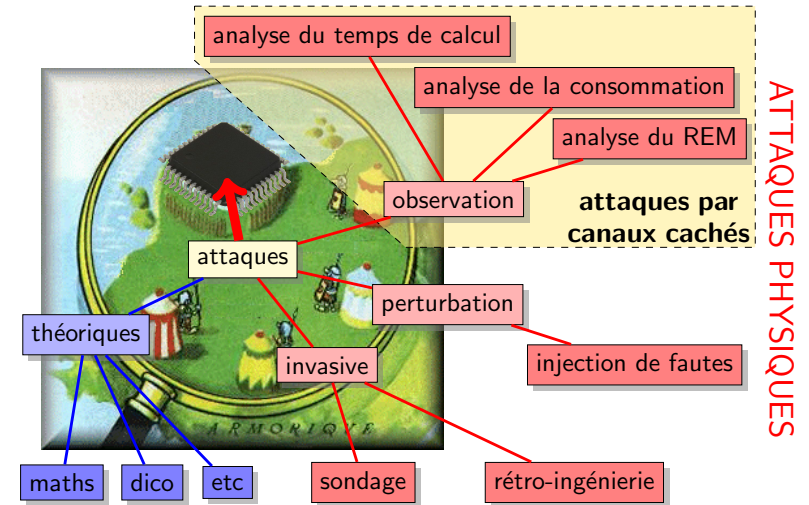
seulement **26** clés possibles

Exemple du chiffrement par permutation des lettres de l'alphabet :



403 291 461 126 605 635 584 000 000 $\approx 4.03 \times 10^{26}$ clés possibles

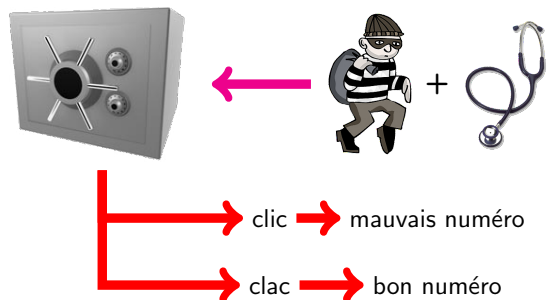
Principaux types d'attaques



REM = rayonnement électromagnétique

Attaques par canaux cachés, une nouvelle technique ?

Pas vraiment ! Vous connaissez tous des attaques par canaux cachés...



Quelles grandeurs physiques mesurer ?

Réponse : **tout** ce qui « entre » ou « sort » dans le ou du circuit

- temps de calcul
- consommation d'énergie (c.-à-d. courant électrique)
- rayonnement électromagnétique
- température
- bruit
- nombre de défauts de cache d'un ordinateur
- nombre et type des messages d'erreur
- ...

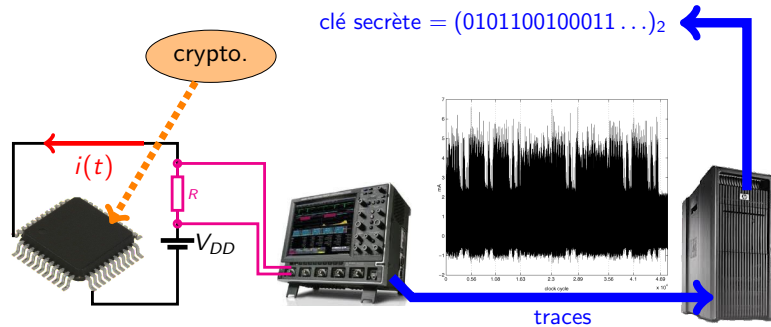
Les valeurs mesurées peuvent révéler des informations sur :

- le comportement **global** (conso., REM, température, bruit ...)
- le comportement **local** (REM local, nb. déf. cache ...)

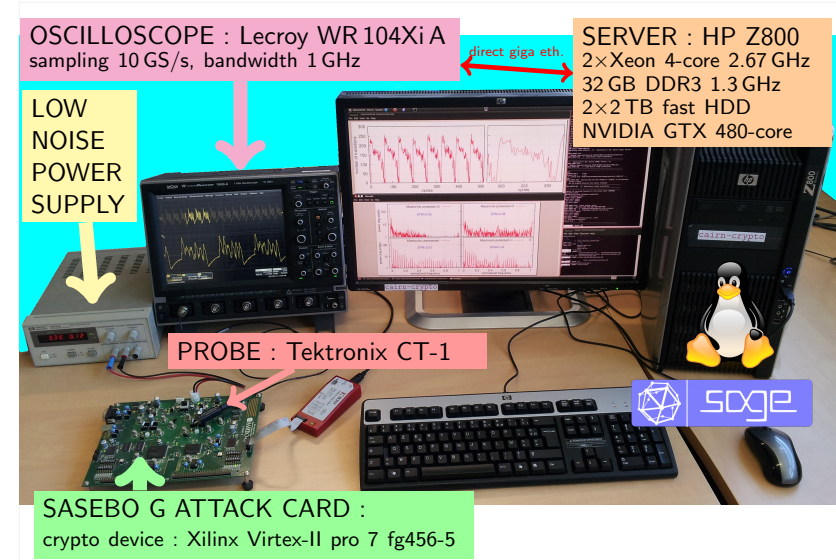
Attaque par analyse de la consommation d'énergie

Principe général :

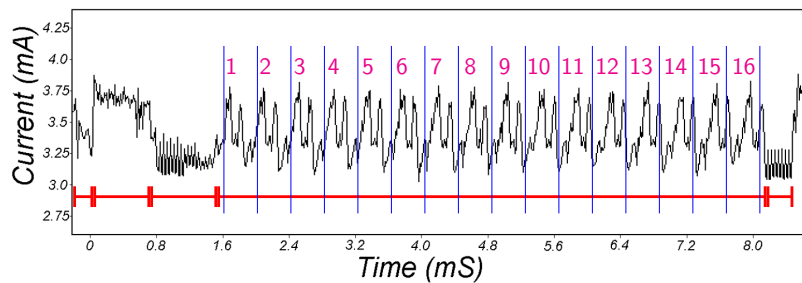
1. mesure du courant $i(t)$ dans le circuit (ou le crypto-système)
2. utiliser ces mesures pour « déduire » des informations secrètes



Notre banc d'attaque par analyse de consommation



Que « lire » dans les traces ?



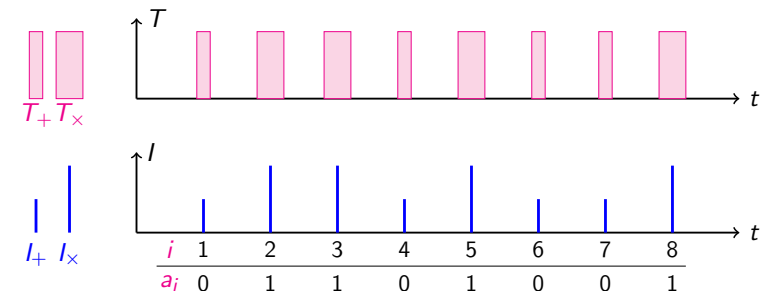
- algorithme $\Rightarrow$ découpage en étapes
- détection des tours de boucle (calculs répétitifs)
 - ▶ temps constant dans un tour
 - ▶ ou pas ???

Exploiter les différences

Un algorithme a une signature en courant et en temps de calcul :

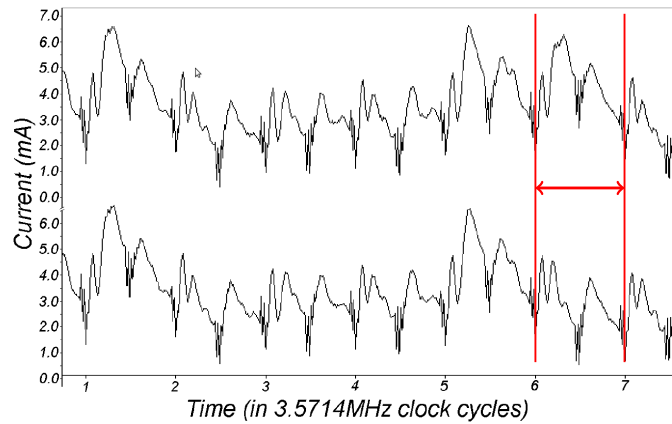
```

r = c0
for i from 1 to n do
    if a_i = 0 then
        r = r + c1
    else
        r = r x c2
    
```



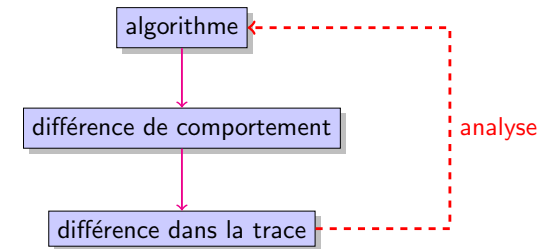
Analyse simple de la consommation (SPA)

En anglais : SPA *simple power analysis*



La SPA en pratique

Principe :

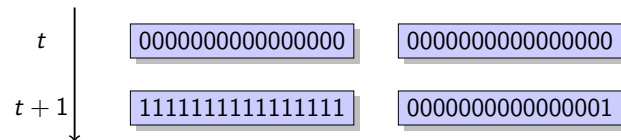


Techniques : exploiter les différences dans

- le contrôle
- le temps de calcul
- les valeurs des opérandes (temps de calcul, conso., REM...)
- ...

Limites de la SPA

Exemple de différence de comportement : (activité dans un registre)

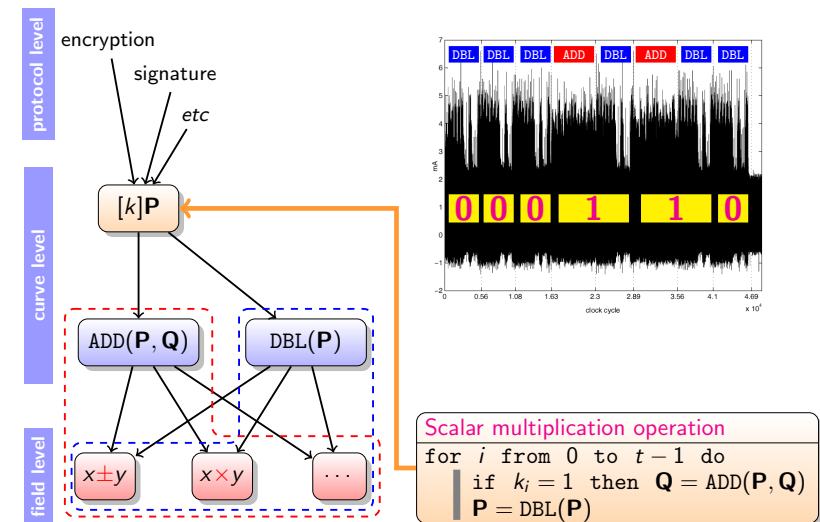


Important : une petite variation de comportement peut être plus ou moins cachée par du **bruit** $\Rightarrow$ les traces ne sont plus discernables

Question : que faire quand les différences sont (trop) petites ?

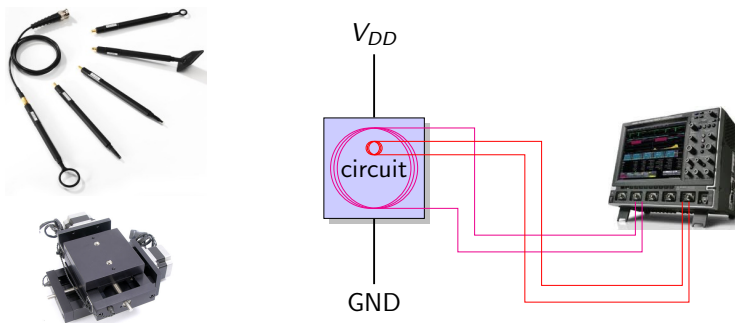
Réponse : utiliser des **statistiques** sur des **nombreuses** courbes

SPA Example on ECC (Elliptic Curve Cryptography)



Attaque par analyse du REM

Principe général : utiliser une sonde pour mesurer le REM



Mesures du REM :

- global avec une sonde large
- local avec une micro-sonde
- cartographie fine du circuit avec une table XY

Principales techniques de protection

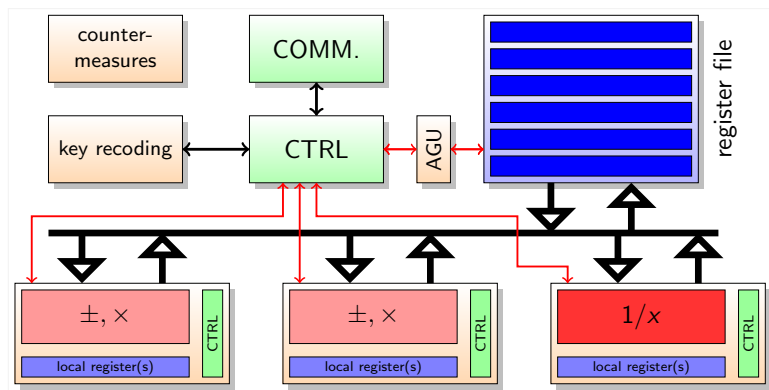
Empêcher une (ou des) attaques par :

- un nouveau dispositif de protection
- la modification/sécurisation du dispositif original

Exemples :

- blindage
- uniformiser les temps de calcul
- uniformiser la consommation d'énergie
- utiliser des codes détecteurs/correcteurs d'erreurs
- introduire du bruit (instructions inutiles)
- reconfigurer le circuit
 - ▶ changer le codage des données
 - ▶ changer les algorithmes

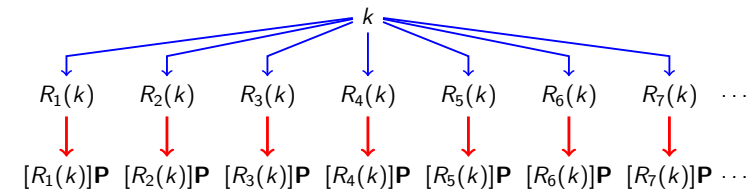
Notre crypto-processeur pour courbes elliptiques



Contre-mesure : recodage arithmétique des clés secrètes

Système redondant d'écriture des nombres =

- un moyen d'accélérer certains calculs
- un moyen de représenter une avec différentes représentations

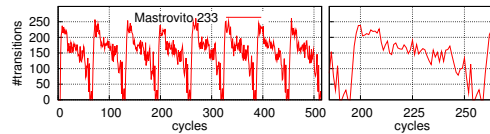


Propriété importante : $\forall i \quad [R_i(k)]P = [k]P$

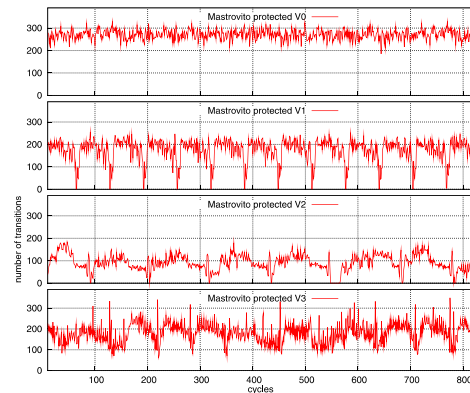
Notre solution : utiliser des représentations aléatoires de k

Contre-mesure : opérateurs arithmétiques sécurisés

Multiplier non protégé



Multiplieurs protégés



Conclusion & perspectives

- **Attaques** de plus en plus **performantes**
- Sécurisation nécessaire à **tous les niveaux** (théorie, algorithmes, opérations, implantations, formation des utilisateurs, ...)
- Sécurisation = compromis performances / robustesse
- Coût de sécurisation = *fonction*(valeur secret, type attaquant)
- **Sécurité** = mathématiques + informatique + micro-électronique + ...

On estime qu'il faut environ **10 000 ingénieurs** et **techniciens** formés dans les métiers de la cyber-sécurité en France pour les prochaines années !

La Bretagne est un acteur majeur du domaine avec le **Pôle d'Excellence Cyber** (PEC) aux niveaux industriel, recherche et formation.

Livres en français (1/2)

Histoire des codes secrets

Simon Singh

1999

Livre de poche



Mathématiques, espionnage et piratage informatique

Joan Gomez

2010

Le monde est mathématique, RBA

Livres en français (2/2)

Cryptographie appliquée

Bruce Schneier

1997, 2ème édition

Wiley

ISBN: 2-84180-036-9



Micro et nano-électronique

Bases, Composants, Circuits

Hervé Fanet

2006

Dunod

ISBN: 2-10-049141-5

- *Differential Power Analysis*. Paul Kocher, Joshua Jaffe, and Benjamin Jun. Whitepaper from Cryptography Research, Inc.
<http://www.cryptography.com>
- *A Tutorial on Physical Security and Side-Channel Attacks*. François Koeune and François-Xavier Standaert.
<http://www.dice.ucl.ac.be/crypto/>
- *The Sorcerer's Apprentice Guide to Fault Attacks*. Hagai Bar-El, Hamid Choukri, David Naccache, Michael Tunstall and Claire Whelan
<http://citeseer.ist.psu.edu/old/694897.html>
- http://www.crypto.ruhr-uni-bochum.de/en_sclounge.html
- <http://www.schneier.com/>

Contact:

- <mailto:arnaud.tisserand@irisa.fr>
- <http://people.irisa.fr/Arnaud.Tisserand/>
- Equipe-projet CAIRN <http://www.irisa.fr/cairn/>
- Laboratoire IRISA, CNRS-INRIA-Univ. Rennes 1
6 rue Kerampont, CS 80518, F-22305 Lannion cedex, France

Merci

Niveau de sécurité

Nombre d'opérations à effectuer pour « casser » le système

