

Constrained Pseudorandom Functions, Revisited

Julian Mounthon, Mario Razafinony

1 Définitions

Fonction pseudo-aléatoire (PRF)

Une fonction pseudo-aléatoire

$$F : \mathcal{K} \times D \rightarrow R$$

est une fonction telle que, pour une clé secrète K , la fonction $F(K, \cdot)$ est indiscernable d'une fonction réellement aléatoire $G : D \rightarrow R$ pour tout adversaire efficace.

Contrainte

$$C : D \rightarrow \{0, 1\}.$$

$$C(x) = 1 : \text{« l'entrée est autorisée »} \quad C(x) = 0 : \text{« l'entrée est interdite »}.$$

CPRF

Une fonction pseudo-aléatoire contrainte (CPRF) est donnée par quatre algorithmes efficaces :

- $\text{Setup}(1^\lambda) \rightarrow K$ (clé maître) : génère la clé secrète principale K .
- $\text{Constrain}(K, C) \rightarrow K_C$ (clé contrainte) : produit une clé spéciale K_C permettant d'évaluer la fonction uniquement sur les entrées autorisées par C .
- $\text{Eval}(K, x) \rightarrow y$: évalue la fonction pseudo-aléatoire sur une entrée x avec la clé maître.
- $\text{EvalC}(K_C, x) \rightarrow y$: évalue la fonction sur l'entrée x avec la clé contrainte K_C .

Une CPRF est correcte si, pour toute clé K , toute contrainte C et toute entrée x telle que $C(x) = 1$, on a

$$\text{EvalC}(K_C, x) = \text{Eval}(K, x).$$

Autrement dit, la clé contrainte permet d'évaluer la PRF exactement sur les entrées autorisées.

2 Implémentation de la CPRF de BMO17

La CPRF de BMO17 est basée sur l'itération successive d'une permutation à trappe, c'est-à-dire une fonction bijective facile à calculer mais difficile à inverser sans information secrète. On note cette permutation π .

Génération de la clé maîtresse

La clé maîtresse est composée des éléments suivants :

- $ST_0 \in \mathbb{Z}_N$, un état initial secret choisi aléatoirement
- SK , une clé secrète RSA définissant la permutation à trappe π_{SK}

La clé publique associée PK permet uniquement de calculer la permutation directe π .

Évaluation de la CPRF avec la clé maîtresse

Avec la clé maîtresse (ST_0, SK) et une entrée c , on peut évaluer la CPRF sur c par :

$$F((SK, ST_0), c) = \pi_{SK}^{-c}(ST_0)$$

L'évaluation consiste à appliquer c fois l'inverse de la permutation à partir de l'état initial ST_0 .

Génération de la clé contrainte

À partir de la clé maîtresse (ST_0, SK) et d'un entier n , correspondant à la contrainte $C(c) = [c < n]$, la clé contrainte est composée des éléments suivants :

- PK , la clé publique associée à la permutation π
- $ST_n = \pi_{SK}^{-n}(ST_0)$
- n

La clé secrète SK n'est pas incluse dans la clé contrainte.

Évaluation de la CPRF avec la clé contrainte

Avec la clé contrainte (PK, ST_n, n) et une entrée c , l'évaluation est possible uniquement si $c < n$. Dans ce cas, la valeur de la CPRF est calculée comme suit :

$$\text{EvalC}((PK, ST_n, n), c) = \pi_{PK}^{n-c}(ST_n)$$

Cette valeur est égale à $F((SK, ST_0), c)$ par construction, ce qui assure la correction du schéma.