Securité: technique pour rendre difficile d'accès de données?

progrè technologique » persons qui freude en l'oblisant.

vole/colomnie/.

sécurité: jusqu'à y'a de 10 as: sécurité du ystème d'use protecho de l'information elle-n (crypho) r technique d'auchitechne (seveur.)

CJFOWFOVF (= Bierverve)

Introduction

Henoge L. F. Chylie

M. C. = F(M, k)

Algorithme symétrique $M \longrightarrow C = F(H, k)$ $H' = F^{-1}(C, k)$

Signature. -> K F

E F'

Connavgant E.

Anthréhique modulaire

n: entier > 2

Def: a, b € Z

a=b[n] (a-b | n (divisible par n)

n=2: parte (départager)

Prop: Congruera = "relation d'Equivalence"

¥ x,y, 2 ...

x = xe [n]

so $x \equiv y [n]$ $y \equiv x[n]$

si $x \equiv y(n)$ of $y \equiv 2(n)$ alon $x \equiv 2(n)$

Si a EZ, retereste de la dissis de a pain.

0 < r < n (a % n = r)

3q: a = 9n+r

alors $a \equiv r[n]$

Clare de a:

 $\bar{a} = \{b \mid \xi \mid b = a(n)\}$

a = F

Il y a exactement a classes d'équirdence, 0, 1, ..., n-1

2/2 = {0, 1, ..., n-1}

Addition dons 2/22

Prop: Soilet $a_1,...,b_n$ does \mathbb{Z} to $a_1 = b_2(n)$ $b_1 = b_2(n)$

Alors a, + b, = az + bz (n)

Soiet
$$a_1, a_2, b_1, b_2 \in \mathbb{Z}$$

On suppose $a_1 = a_2$ [n] $b_1 = b_2$ [n)
If exists k of p
 $a_1 - a_2 = kn$
 $b_1 - b_2 = kn$
 $(a_1 + b_1) - (a_2 + b_2) = (k + l) n$

a, +b, = a2+b2 [n]

20 1 2 3 4 10 1 2 3 4 50 1 2 3 4 50 1 4 50 1 2 3 4 50 1 4

n = 5.