Aritmética Modular (Continuación)

Para sacar rentaja de las propiedades de los enteros módulo h (IIn) es necesario redefinir las Operaciones de suma le multiplicación:

Dados a, b E In, La suma módulo n se define de la signiente manera.

PAritemética Modular = Aritemética de residuos

$$a +_n b \equiv (a+b) \pmod{n}$$

 E_{j} : a = 11 b = 1 & n = 5

Residue de
$$\frac{1125}{11}$$
 + $\frac{7}{5}$ = 1 + $\frac{7}{5}$ = 3

Residue de $\frac{7}{5}$ & $\frac{7}{5}$ = 3

Esto equivale a:

$$(11 + 7) = 18 \equiv_5 3$$

La suma habitual
de enteros.

Ei:
$$a = 11$$
, $b = 9$, $n = 5$

$$\begin{array}{c}
\frac{5}{5} = 1 + 0 \\
11 + 5 & 9 = 5 \\
1 + 5 & 4 = 5
\end{array}$$

$$(11 + 9) = 20 = 5 0$$

$$\frac{20}{5} = 4 + 0$$

△ De forma similar se define la multiplicación módulo n:

$$a \cdot b = (a \cdot b) (mod_n)$$

▲ Ceasar's shift:

- -Un sistema criptográfico cuyo funcionamiento fue entenderse usando aritmética modular.
- -Requiers identificar cada letra del abecedario con uno y sólo una de los enteros módulo n. En éste eximplo usarémos mod 26 per tener 26 letras. Por eximplo.

$$\begin{array}{c}
A \rightarrow \emptyset \\
B \rightarrow 1 \\
C \rightarrow 2 \\
\vdots \\
\overline{2} \rightarrow 25
\end{array}$$
diccionario

cripto - grafia oculto eccritura cripto logía Asociada al sistema cryptográfico existe dos funciones:

$$E(x) = x + d$$

... en donde d E IZ6

Por exemplo, si
$$d \equiv_{26} 3$$

 $A, B, C, ..., Y, \Xi$

Observaciones finales:

- · Ventaja: implementación es simple.
- o desventaja: subseptible al análisis de frecuencias; siempre se repite la misma letra.

Enviamos el mensaje GED:

Función de criptación:

$$D(x) = x - d$$

CAZ