

ó
 9?
 m
 codificacionEsquemabsicodecodificacindecanal.
 c'
 $m' \neq$
 m'
 m'
 isdbt-
 tx
 difference-
 set
 cyclic
 code
 $GF(2)\{0,1\}$
 ” +
 ” ×
 ”
 $GF(2)$
 $GF(2)$
 Campo
 de
 Ga-
 lois
 campo
 bi-
 rio
 F_2
 $GF(2)$
 $GF(2)$
 $GF(2)$
 $GF(2)$
 anillo
 $GF(2)$
 anillo
 de
 poli-
 nomios
 $GF(2)$
 $GF(2)[x]$
 $g(x) =$
 $x^3 +$
 $x +$
 1
 $GF(2)[x]$
 $\mathbf{c} =$
 $(c_0, c_1, \dots, c_{n-1}) \in$
 $GF(2)$
 $GF(2)$
 \mathcal{C}
 (n, k)
 código
 cíclico
 \mathcal{C}
 $(c_0, c_1, \dots, c_{n-1}) \in$
 \mathcal{C}
 \mathcal{C}
 $(c_{n-1}, c_0, c_1, \dots, c_{n-2}) \in$
 \mathcal{C}
 k
 code-
 words
 $n -$
 k
 code-
 word
 \mathcal{C}

$$c(x) = \sum_{i=0}^{n-1} c_i x^i$$

(1)
 ?
 ideal
 $GF(2)[x]/(x^n -$
 1)
 $g(x)$
 $x^n -$
 1
 code-
 words
 $c(x) =$
 $m(x)g(x)$
 ma-
 triz
 de
 chequeo
 de .