1. Прост начин за кодиране с циклични кодове

$i(x) \to i(x)g(x) = c(x) \in \mathrm{C}, \deg(i) < k, \deg(g) = n - k,$

тогава $\deg(c) < n,$ този метод е прост,

но от $c(x)$ не може веднага

да се познае $i(x)$,

където $i(x)$ е полином,

който се съпоставяна блок с дължина k.

2. Систематичен начин за кодиране с циклични кодове

За да съвпадат старшите коефициенти в кодовата дума $c(x)$

с коефициентите на $i(x)$,

тогава $i(x) \to c(x) = x^{n-k}i(x) + t(x),$

$0 \leq \deg(t) \leq n - k + 1,$

където $t(x)$ е дефиниран като,

$r\left(x^{n-k}i(x) + t(x), g(x)\right) = 0,$

тогава и само тогава,

когато $r\left(x^{n-k}i(x) + t(x), g(x)\right) = -t(x),$

където $r\big(f(x), g(x)\big)$ е остатъкът при делението на $f(x)$ с $g(x)$,

тогава $i(x) = \sum_{j=0}^{k-1} i_j x^j \to \ c(x) = \sum_{j=0}^{n-1} c_j x^j$, където

коефициентите $c_{n-1}, c_{n-2}, \dots, c_{n-k}$ съвпадат с коефициентите на $i(x)$.