5 Коди Абрамсона

Коди Файра утворюють найбільш відомий клас кодів, що виправляють пачки помилок. Ці коди придатні для цілої області довжин пачок помилок і довжин самих кодів. Відомі коди, які потребують менше число перевірочних символів, ніж коди Файра. До них відносяться коди Абрамсона. Довжина кодової комбінації кодів Абрамсона п = 2h - 1, де h- ступінь неприводимого многочлена Р1 (х).

Утворює поліном P(x) = (1 + x) P1(x). Число інформаційних символів k = 2h-h-2.

Ці вирази справедливі для мінімального кодового відстані dMHH = 4, що дозволяє коригувати все поодинокі і всі суміжні подвійні помилки.

Крім того, Абрамсоном був знайдений клас кодів, що дозволяють виправляти пачки помилок довжиною b = 3 і менше (одиночні, подвійні суміжні і потрійні суміжні). В цьому випадку, якщо довжина коду n- найбільше ціле число, яке задовольняє нерівності 2n-k> = 1 + 4n, то утворює поліном представляється у вигляді добутку двох многочленів:

$$P(x) = (1 + x + x2) P2(x),$$

де P2 (x) - не приводиться многочлен парного степеня, що перевищує два (подружжя-ре, шість, вісім і т. д.).

Утворюють поліноми кодів Абрамсона, виправляють три сусідні помилки і володіють мінімальної надмірністю мають вигляд:

$$(X2 + x + 1) (x4 + x + 1); (X2 + x + 1) (x6 + x + 1) (x2 + x + 1) (x6 + x5 + x2 + x + 1);$$

 $(X2 + x + 1) (x8 + x7 + y2 + x + 1); (X2 + x + 1) (x8 + x5 + x3 + x + 1).$

При виконанні певних умов утворює поліном виду P(x) = P1(x) P2(x), де P1(x) i P2(x) - многочлени, породжує циклічні коди, що виправляють пачки помилок. Число перевірочних символів цих кодовr = m1 + m2, де -m1 ступінь многочлена P1(x); m2- ступінь многочлена P2(x).

Такі коди отримали назву кодів Міласа - Абрамсона.