

# KODLAMA TEORİSİ

## ÖDEVLER

①  $p$  olasılıklu bir BSC kanalında

3 uzunluklu  $C = \{000, 111\}$  2-lük dumanı alalım (bu tür kodlara tekrar kodu denir). Buna göre, 010, 001, 100, 000 kelimeleri ulaşması halinde, 000 olarak gözükür. Buna göre ulaşan kelimenin 000 kod kelimesine gözülme olasılığı,

$$(1-p)^3 + 3p(1-p)^2 = (1-p)^2(1+2p)$$

dir. Simetriiden dolayı 111 kod kelimesine gözülme olasılığı da aynı olacaktır. Daha halde, herhangi bir kod kelimenin kullanıldığı hatalı iletilme olasılığı

$$P_{\text{hata}}(C) = 1 - (1-p)^2(1+2p) = 3p^2 - 2p^3$$

dir.  $P_{\text{hata}}(C)$ , iletilen kod kelimedenden bağımsızdır. Bu nedenle "kelime hata olasılığı" adı verilir.

Bir ikili simetriksel kanalda beş uzunluklu bir  $C = \{00000, 11111\}$  ikili tekrar kodu kullanılmaktadır. Gösteriniz ki bu kodun kelime hata olasılığı  $10p^3 - 15p^4 + 6p^5$  tır.

② Gösteriniz ki, minimum uzaklığı 4 olan bir kod tek bir hatayı düzeltebilir ve iki hatayı bulabilir.

④ (i) Gösteriniz ki, bir  $(3, M, 2)$ -üçlü kodu için  $M \leq 9$  dur.

(Not burada  $(n, M, d)$  parametreleri için  $n$ , kod kelimelerinin uzunluğunu;  $M$ , kodun ebadını;  $d$  ise, kodun minimum uzaklığını gösterilmektedir)

(ii) Gösteriniz ki, bir  $(3, 9, 2)$ -üçlü kodu vardır.

(iii) Önceki iki şıkta elde edilen sonuçları  $q \geq 2$  olmak üzere, herhangi bir  $q$ -lu  $(3, M, 2)$ -kodu için genellileyiniz.

⑤ Diyalim ki  $H$ ,  $\mathbb{F}_q^n$  cismi üzerinde bir  $r \times n$  matris olsun. Gösteriniz ki,

$$C = \left\{ v \in \mathbb{F}_q^n : vH^T = 0 \right\}$$

$\mathbb{F}_q^n$  üzerinde bir doğrusal koddur.

⑥ Gösteriniz ki,  $\mathbb{F}_2^n$  deki ağırlıkları çift olan vektörlerden oluşan  $E_n$  kümesi,  $\mathbb{F}_2^n$  üzerinde bir doğrusal koddur.

⑦ Gösteriniz ki, bir 2-li doğrusal kodun, ya tüm kodkelimelerinin ağırlığı çift sayıdır; ya da jansınınki tek, yarısınınki çift sayıdır.

⑧ Düşelim ki,  $C_1$  ve  $C_2$  2-li kodlarının üreteç matrisleri, sırasıyla

$$G_1 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{ve} \quad G_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

olsun.

- (a)  $C_1$  ve  $C_2$  kodlarının parite kontrol matrislerini yazınız
- (b)  $C_1$  ve  $C_2$  kodlarını ağık bir şekilde yazmadan, parite kontrol matrisi yardımıyla, kodların minimum utaklıklarını bulunuz.

⑨ Düşelim ki, bir  $C$  2-lik kodunun üreteç matrisi

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

olsun.

- (a)  $G'$ yi standart biçimde yazınız
- (b)  $C'$  kodunun üreteç matrisi

$$G' = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

olsun. Buna göre  $C$  ile  $C'$  kodları denk midir?