# 6 הרצאה

אלגוריתמים חמדניים, עצי הופמן

## הקדמה

רוצים לשמור קובץ טקסט על הדיסק בצורה חסכונית. אפשרות אחת היא לקודד כל תו בטקסט במספר סיביות קבוע. מספר הסיביות שנזדקק לכל תו הוא  $\lceil \log |\Sigma| \rceil$ . אפשרות נוספת היא לקודד כל תו במספר סיביות שונה. נשים לב שקידוד כזה יכול להיות חסכוני יותר כאשר יש שוני בין שכיחויות התווים בטקסט.

#### דוגמה:

AAABCD (אידוד באורך קבוע יהיה באורך המחרוזת הבאה: AABCD והמחרוזת הבאה  $\{A,B,C,D\}$ 



לעומת זאת, אם נבחר את הקידוד הבא

אז אורך הקידוד יהיה 11 בלבד.

 $c:\Sigma o\{0,1\}$ א כינרי). בהינתן א"כ סופי  $\Sigma$  קידוד הוא פונקציה שפשפה כל תו בא"כ לפחרואת בינרין. בהינתן א

 $c(t_1\dots t_k)=c(t_1)\dots c(t_k)$  שפוגדרת להיות  $c:\Sigma^* o\{0,1\}$  היא פונקציה של קוד). הרחבה של קוד

### תכונות

 $\{A,B,C,D\}$  נבחן שלושה קידודים שונים לא"ב

$$c_1 = \begin{bmatrix} A & 1 \\ B & 01 \\ C & 001 \\ D & 000 \end{bmatrix} \quad c_2 = \begin{bmatrix} A & 0 \\ B & 01 \\ C & 011 \\ D & 111 \end{bmatrix} \quad c_3 = \begin{bmatrix} A & 1 \\ B & 01 \\ C & 011 \\ D & 111 \end{bmatrix}$$

באופן טבעי נדרוש שהקוד יהיה ניתן לפענוח (חד פענח), כלומר נרצה שההרחבה תהיה פונקציה חד חד ערכית.

 $.c_3$  את לא אבל ו- $.c_2$ , וויב, אבל את פענח את דוגמה: ניתן לפענח את

תכונה רצויה היא שנוכל לפענח כל תו ברגע שקראנו את המילה שמקודדת אותו (פענוח מידי).

 $.c_3$ ו- $.c_2$  התכונה מתקיימת עבור  $.c_1$ , אבל לא מתקיימת עבור מתקיימת עבור

### קודים חסרי רישות

c(b) אשל רישא של מך כך ש $a,b\in \Sigma$  כן אקיימים אם רישא חסר איקר קוד יקרא יקרא

קל לראות שקודים חסרי רישות ניתנים לפענוח וכן לפענוח מידי. מעבר לכך המשפט הבא (ללא הוכחה) מראה שלמטרתנו מספיק להתמקד בקודים חסרי רישות.

|c(a)|=|c'(a)| פתקיים  $a\in\Sigma$  משפט 1. לכל קוד חד פענח c קיים קוד חסר רישות משפט 1. לכל קוד חד פענח

#### קוד חסר רישות כעץ בינרי

ניתן לייצג על ידי העץ הבא: ניתן לייצג כל קוד חסר רישות כעץ בינרי, למשל את הקוד  $c_1$ 

