

## **מבוא לקריפטוגרפיה מודרנית (0368-3049)**

נכתב ע"י רון גולדמן  
ע"פ הרצאות של פרופ' בני אפלבאום

28 באוקטובר 2025

# תוכן העניינים

2	1 מבוא
2	1.1 הצפנה . . . . .
2	1.2 מודל התקשורת . . . . .
2	1.3 מטרות אבטחה . . . . .
3	1.4 מודל היריב: מאזין פאסיבי . . . . .

# פרק 1

## מבוא

### 1.1 הצפנה

הגדרה 1.1 [פונקציית הצפנה].  $E : \mathcal{K} \times \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{C}$ .

הגדרה 1.2 [פונקציית פיענוח].  $D : \mathcal{K} \times \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{M}$ .

נניח והמפתח  $k \sim \text{Unif}(\mathcal{K})$

מרחב ההודעות  $\mathcal{M} = \{0, 1\}^*$

הרבה פעמים אורך ההודעות קשור למרחב המפתחות.

נכונות: לכל  $m \in \mathcal{M}, k \in \mathcal{K}$

$$D_k(E_k(m)) = m$$

### 1.2 מודל התקשורת

- שתי צדדים - אליס ובוב
- קו תקשורת אמין
- סכמת הצפנה משותפת:  $E, D, k$
- מטרה: לשלוח בבטיחות הודעה  $m$ .

### 1.3 מטרות אבטחה

יש מספר מטרות שנרצה להשיג

- אף יריב לא יכול לקבוע את  $m$
- אף יריב לא יכול לקבוע אף אינפורציה לגבי  $m$
- אף יריב לא יכול לקבוע אינפורציה משמעותית לגבי  $m$

שאלות חשובות:

- מה היריב יודע מראש?

- מה המגבלות החישוביות של היריב?

האם בכלל אפשר לפרמל מתמטית את מושג הסודיות?

## 1.4 מודל היריב: מאזין פאסיבי

איב מאזינה לערוץ התקשורת.

- איב מנסה לגלות אינפורציה לגבי  $m$
- איב יודעת את האלגוריתמים  $E, D$  (עיקרון קרקהוף)
- איב יודעת את מרחב ההודעות
- איב תפסה את  $E_k(m)$
- איב לא יודעת את  $k$