

מבוא לקריפטולוגיה - דף תרגילים מספר 2

הנושא : צופני זרם

1. (20%) כיתבו תוכנית לפיענוח ciphertext שהוצפן באמצעות PRG לפי שיטת Blum Shub. השתמשו בה לפענוח הקבצים הנתונים. בכל הקבצים המוצפנים הסיסמה היא שם הקובץ (ללא הסימנים .bbs).

2. (30%) נניח ש $G: \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^n$ הוא PRG בטוח. לכל אחד מהבאים יש לקבוע האם הוא PRG בטוח ולנמק (אם אין תשובה חד משמעית, הסבירו למה):

א. $G': \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^n, G'(k) = G(k \oplus 1^s)$

ב. $G': \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^n, G'(k) = G(k) \oplus 1^n$

ג. $G': \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^{n-1}, G'(k) = G(k)[0, \dots, n-2]$

ד. $G': \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^{2n}, G'(k) = G(k) \parallel G(k)$ (|| הוא שרשור)

ה. $G': \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^{2n}, G'(k) = G(k) \parallel G(k)'$ (הביטים ב $G(k)$ מתקבל מהיפוך הביטים ב $G(k)$)

ו. $G': \{0,1\}^s \rightarrow \{0,1\}^{2n}, G'(k) = G(k) \parallel G(k')$ (הביטים ב $G(k)$ מתקבל מהיפוך הביטים ב $G(k')$)

ז. $G': \{0,1\}^{2s} \rightarrow \{0,1\}^n, G'(k_1 \parallel k_2) = G(k_1) \wedge G(k_2)$ (כאשר \wedge מסמן bitwise and)

3. (20%) נגדיר PRG באופן הבא: $G: \{0,1\}^4 \rightarrow \{0,1\}^{16}$,

$$G(k) = k \parallel ls(k) \parallel ls(k)^{(2)} \parallel ls(k)^{(3)}$$

(ר' תרגיל 4). נגדיר מבחן סטטיסטי A כך ש

$$A(x) = 1 \text{ אם ורק אם } x_6 \text{ לא מכיל רצף של 3 ימים ולא מכיל רצף של 3 ימים-0, כאשר } x_6$$

היא המחרוזות המורכבת מ 3 הביטים הגבוהים ביותר ב- x ו-3 הביטים הנמוכים ביותר ב- x . חשבו את $\text{Adv}_{\text{PRG}}[A, G]$.

4. (30%) יהי (E, D) צופן על (M, C, K) , כך ש $K = \{0,1\}^\ell$ (אין צורך לדעת מיהם M ו- C).

נניח שרוצים לחלק מפתח $k \in K$ בין שני אנשים, כך שרק אם שניהם חוברים יחד ניתן לדעת את המפתח k . ניתן לעשות זאת באופן הבא: בוחרים באופן אקראי מחרוזות

$$k_1 \in \{0,1\}^\ell \text{ ומחשבים את } k_2 = k_1 \oplus k. \text{ נותנים לאחד האנשים את } k_1 \text{ ולשני את } k_2.$$

א) הראו שאם שני האנשים חוברים יחד, אז הם יודעים את המפתח k , אבל כל אחד מהם לחוד לא יודע כלום אודות המפתח k .

ב) עכשיו רוצים לחלק את המפתח k בין שלושה אנשים p_1, p_2, p_3 כך שכל שניים מהם

יוכלו לדעת את k , אבל לאף אחד מהם לבד אין שום מידע על המפתח. לשם כך

$$\text{מייצרים שתי מחרוזות בינאריות } k_1, k_2 \in \{0,1\}^\ell \text{ ומחשבים את } k'_1 = k_1 \oplus k \text{ ו-}$$

$$k'_2 = k_2 \oplus k. \text{ איך צריך לחלק את המחרוזות הני"ל בין } p_1, p_2, p_3 \text{ כדי להשיג את}$$

המטרה? (רמז: ניתן לתת לאדם יותר ממחרוזת אחת)

יש להגיש שני קבצים במוודל:

1) קובץ py ובו פתרון שאלה 1.

2) קובץ pdf ובו פתרון שאלות 2,3,4