

17.12.99

פרופ' שמעון אבן
אור דונקלמן

קריפטולוגיה מודרנית – 236506
בחן אמצע
חורף תש"ס

הנחיות:

- הבחינה עם חומר פתוח.
- נמקו את כל תשובותיכם, תשובה לא מנומקת לא תזכה בנקודות.
- כתוב בצורה מסודרת ונקיה ובכתב ברור. תשובות לא ברורות לא תיבדקנה.
- בבחינה 4 שאלות, משך הבחינה שעתיים.

בהצלחה !
כולל עדכונים מזמן הבחינה

שאלה מס' 1 (22%)

- א. יהי $p > 3$ מס' ראשוני ו- $r \in \mathbb{Z}_p^*$ הוא Q.R. מודולו p . האם יתכן ש- x , הוא גנרטור (איבר פרימטיבי) ב- \mathbb{Z}_p^* ? נמק. (9%)
- ב. הוכח שאם ראשוני p מקיים $p \equiv 1 \pmod{16}$ אזי 2 אינו גנרטור של \mathbb{Z}_p^* . (13%)

שאלה מס' 2 (23%)

יהי $n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k}$ כאשר $1 < p_1 < p_2 < \dots < p_k$

- א. הוכח כי $n \geq 2^k$. (2%)
- ב. הוכח כי $1 - 1/p_i \geq 1 - 1/(i+1)$. (5%)
- ג. השתמש בסעיפים הקודמים כדי להראות כי: $\varphi(n) \geq n/(1 + \log_2(n))$. (16%)

שאלה מס' 3 (25%)

בשאלה זו נדון בהתקפה על שיטת הצפנה הדומה ל-Vigenère.

ה-plaintext, p_1, p_2, \dots, p_L כתוב באנגלית רגילה, בהשמטת כל סימני הפיסוק והרווחים. המפתח K_1, K_2, \dots, K_m , אורכו m , כאשר $L \gg m$. כמו-כן אנו נניח שערכו של m ידוע לכל.

ה-ciphertext, C_1, C_2, \dots, C_L מחושב כדלקמן (בהנחה ש-26 אותיות הא"ב מיוצגות ע"י הערכים $0, 1, \dots, 25$):

$$\begin{aligned} C_i &= p_i + K_i \pmod{26} && \text{עבור } 1 \leq i \leq m \\ C_i &= p_i + p_{i-m} \pmod{26} && \text{עבור } m+1 \leq i \leq L \end{aligned}$$

- א. הסבר כיצד ידיעת ה-ciphertext והמפתח מאפשרים לפענח את ההודעה. (5%)
- ב. תאר שיטה לשבירת הצופן והסבר על מה היא מבוססת. (20%)
- רמז: עבור $1 \leq i \leq m$, מתוך ידיעת ה-ciphertext וניחוש ערכו של K_i ניתן לחשב גם את $p_i, p_{i+m}, p_{i+2m}, \dots, p_{i+(L-i)/m * m}$ (איך? ולמה זה עוזר?)

שאלה מס' 4 (30%)

בהנחה ש- F , הוא צופן בלוקים אקראי, עם פרמטרים כמו ב-DES. $(\mathbf{M} = \mathbf{C} = \{0,1\}^{64}, \mathbf{K} = \{0,1\}^{56})$.

מוצעת שיטת הצפנה כפולה. בשיטה זו מרחבי ההודעות והקריפטוגרמות אינם משתנים, אולם המפתח K הוא בן 112 ביטים $K = (K_1, K_2) \in \mathbf{K}$ כאשר $K_1, K_2 \in \mathbf{K}$.

בהנתן הודעה $M \in \mathbf{M}$, הקריפטוגרמה C מחושבת ע"י: $C = F(F(M, K_1), K_2)$.

א. הסבר בקצרה מדוע, לכאורה, שיטת ההצפנה הכפולה בטוחה יותר מהצפנה בודדת. (2%)

נדון בשיטה לפיצוח ההצפנה הכפולה, בהנתן היסטוריה $(M_1, C_1), (M_2, C_2)$ המפצח בונה שתי קבוצות:

$$\mathbf{S}_1 = \{F(M_1, K'_1) \mid K'_1 \in \mathbf{K}\}$$

$$\mathbf{S}_2 = \{F^{-1}(C_1, K'_2) \mid K'_2 \in \mathbf{K}\}$$

ואחר כך יוצר את קבוצת הפגיעות הראשונה על ידי:

$$\mathbf{T}_1 = \{(K'_1, K'_2) \mid F(M_1, K'_1) = F^{-1}(C_1, K'_2)\}$$

ב. מהי סיבוכיות המקום והזמן ליצירת $\mathbf{S}_1, \mathbf{S}_2, \mathbf{T}_1$? (5%)

ג. מהי העצמה הצפויה של \mathbf{T}_1 ? נמק. (9%)

לבסוף, המפצח בונה את קבוצת הפגיעות השנייה על ידי:

$$\mathbf{T}_2 = \{(K''_1, K''_2) \mid (K'_1, K'_2) \in \mathbf{T}_1 \text{ and } C_2 = F(F(M_2, K''_1), K''_2)\}$$

ד. מהי סיבוכיות המקום והזמן ליצירת \mathbf{T}_2 ? (5%)

ה. מהו המספר הצפוי של אברים ב- \mathbf{T}_2 ? (9%)