

ברוכים הבאים לאתגר ה-CTF של Bleichenbacher

התקפתו של Bleichenbacher

במהלך האתגר נממש את ההתקפה Bleichenbacher אשר מאפשרת להעלות מספר בחזקת המפתח הפרטי של פרטוקול הצפנה בהינתן אורקל לריפוד.

אנא קראו על ההתקפה [כאן](#) (עמודים 1-5).
לאחר מכן נעבור לממש חלקים מהמתקפה כחלק מאתגרי ה-CTF.
אם חלק מסוים בטקסט אינו ברור, אתם מוזמנים לחפש באינטרנט מונחים שלא הבנתם.
ניתן לפנות אלינו בכל שאלה.

במהלך ה-CTF עומדים לרשותכם שני שרתים: שרת אורקל ושרת CTF.

מטרתו של שרת האורקל היא לספק תשובה לשאלות ריפוד.
בהינתן c, N , השרת יחזיר האם $c^d \% N$ מרופד היטב.

מטרתו של שרת ה-CTF הוא לנהל תקשורת עם קוד המממש חלקים מהמתקפה ולבחון את נכונות הפתרון המתקבל אליו.

למשל אם עליכם לשלוח מספר s אשר מהווה ערך blinding חוקי (אתגר 1), בהינתן מספר השלב והפיתרון שלכם לשלב הזה השרת יבדוק האם s הוא אכן ערך blinding אפשרי. אם כן, תוחזר אליכם הסיסמה לשלב הבא.

שימו לב: לאורך כל השלבים $E=65537$. עם זאת N ו- m משתנים משלב לשלב.

אתגר 1 - (Step 1 במאמר) - (10 נק')

במהלך אתגר זה תממשו את פעולת ה-blinding.
באתגר יהיו נתונים לכם

$N : \text{int}$
 $E : \text{int}$
 $C : \text{int}$

עליכם לשלוח ערך s אשר מהווה ערך blinding התחלתי חוקי בהתאם ל-Step 1 במאמר.
במידה ותצליחו תוחזר אליכם הסיסמה לשלב הבא.

אתגר 2 - (Step 2a במאמר) - (15 נק')

במהלך אתגר זה תממשו את חישוב ערכו של s_1 באיטרציה הראשונה של המתקפה.
באתגר יהיו נתונים לכם

$N : \text{int}$
 $E : \text{int}$
 $C_0 : \text{int}$

עליכם לשלוח ערך s_1 חוקי עבור האיטרציה הראשונה בהתאם ל-Step 2a במאמר.

אתגר 3 - (Step 2b במאמר) - (15 נק')

במהלך אתגר זה תממשו את חישוב ערכו של s_i באיטרציה של המתקפה כאשר בקבוצת הטווחים הנוכחית יש יותר מטווח אחד.

באתגר יהיו נתונים לכם

$N : \text{int}$

$E : \text{int}$

$C : \text{int}$

$M : \text{DisjointSegments}$

$\text{prev_s} : \text{int}$

כאשר M הוא מטיפוס `DisjointSegments` אשר הוגדר בקוד בקובץ `disjoint_segments.py`, אשר מייצג את קבוצת הטווחים בהם ידוע כי ההודעה נמצאת באחד מהם. בנוסף, prev_s מייצג את ערך ה- s מהאיטרציה הקודמת. **עליכם לשלוח** ערך s חוקי עבור האיטרציה הנוכחית בהתאם ל-`Step 2b` במאמר.

אתגר 4 - (Step 2c במאמר) - (20 נק')

במהלך אתגר זה תממשו את חישוב ערכו של s_i באיטרציה של המתקפה כאשר בקבוצת הטווחים הנוכחית יש טווח אחד בדיוק.

באתגר יהיו נתונים לכם

$N : \text{int}$

$E : \text{int}$

$C : \text{int}$

$M : \text{DisjointSegments}$

$\text{prev_s} : \text{int}$

כאשר M מייצג את קבוצת הטווחים בהם ידוע כי ההודעה נמצאת באחד מהם. קבוצה זו היא בגודל 1. בנוסף, prev_s מייצג את ערך ה- s מהאיטרציה הקודמת. **עליכם לשלוח** ערך s חוקי עבור האיטרציה הנוכחית בהתאם ל-`Step 2c` במאמר.

הבהרה:

נגדיר את פתרון צעד `2c` במאמר באופן מפורש: עליכם למצוא את ערך ה- i השלם המינימלי כך ש-
$$s_i = \left\lceil \frac{2B + r_i N}{b} \right\rceil \quad \text{ועבור} \quad r_i \geq 2 \cdot \frac{b \cdot \text{prev_s} - 2B}{N}$$

מתקיים כי $(c_0 \cdot s_i^E) \% N$ מרופד היטב.

אתגר 5 - (Step 3 במאמר) - (30 נק')

במהלך אתגר זה תממשו את חישוב ערכו של M_i באיטרציה של המתקפה.

באתגר יהיו נתונים לכם

$N : \text{int}$

$E : \text{int}$

$C : \text{int}$

prev_M : DisjointSegments

prev_s : int

כאשר prev_M הוא קבוצת הטווחים האפשריים עבור ההודעה באיטרציה הקודמת.
בנוסף, prev_s מייצג את ערך ה-s מהאיטרציה הקודמת.

עליכם לשלוח ערך M חוקי עבור האיטרציה הנכחית בהתאם ל-Step 3 במאמר.

אתגר 6 - (Steps 1-4 במאמר) - (20 נק')

במהלך אתגר זה תפענחו את ההודעה המוצפנת.

באתגר יהיו נתונים לכם

N : int

E : int

C : int

עליכם לשלב את השלבים הקודמים, לפענח את ההודעה (בהתאם ל-Step 4 במאמר) **ולשלוח** את m
(ההודעה המקורית [כמספר שלם]).