

בעיית פיצה

אלי ובני הזמינו פיצה משפחתית.

ידוע כי מהירות אכילה של **אלי** גדולה פ- X ממהירות אכילה של **בני**, כאשר $X > 1$ הוא מספר ממשי.

לפני תחילת הארוחה **לאלי** קיימת אפשרות לחלק את הפיצה ל- N משולשים שוים.

במהלך הארוחה כל אחד מהבנים לוקח משולש נוסף **בעת** שסיים את הקודם.

יש למצוא **מספר משולשים** N שיאפשר ל**אלי** לאכול כמה שיותר פיצה.

אסור לחלק את הפיצה למספר משולשים שיביא בסופו של דבר למצב בו שני החברים מגיעים למשולש האחרון בו-זמנית.

$$N = f(X)$$

א. יש לתת תשובה בצורת פונקציה של X .

ב. יש לתת תשובה בצורת אלגוריתם שהקלט שלו הוא X .

פתרון

ברור שהמספר משולשים N צריך להיות גדול או שווה $X+1$.

נניח שיש N משולשים ו $N = X$.

אם **בני** יאוכל משולש **1** **אלי** יאוכל X משולשים ואז סך הכול הם יאוכלו $N = X + 1$ משולשים .

אבל $N = X$ ואז $N = N + 1$. זה בלתי אפשרי

=====

$N = X$, **אלי** יאוכל $\frac{N-1}{N}$ מפיצה,

ואם $N = X + 1$ **אלי** יאוכל $\frac{N}{N+1}$ מפיצה
ו, $\frac{N}{N+1} > \frac{N-1}{N}$, $(N^2 > N^2 - 1)$.

דוגמה : $N = X = 5$

בני יאוכל **1**

אלי יאוכל **5**

$N = 5$

$X = 4$

בני יאוכל **1**

אלי יאוכל **4**

$$N \geq X + 1$$

דבר שני מספר משולשים N צריך להיות שונה מ- $N \neq (X + 1) \cdot p + 1$ כדי להימנע ממצב בו שני החברים מגיעים למשולש האחרון בו-זמנית, ($X + 1$ הוא מספר משולשים ששניהם מסיימים לאכול בו-זמנית).

דוגמה :

$$X = 2 \quad p = 3 \quad N = 10$$

נישאר משולש
1

בני יאוכל
3

אלי יאוכל 6

בני יאוכל
2

אלי יאורל 4

בני יאוכל
1

אלי יאוכל 2

$$p = 3$$

$$p = 2$$

$$p = 1$$

$$N \neq (X + 1) \cdot p + 1$$

נניח כי $N = (X + 1) \cdot p + r$ כאשר $2 \leq r \leq X$.

אז **אלי** יאוכל $\frac{X \cdot p + r - 1}{(X + 1) \cdot p + r}$ מפיצה ו**בני** יאוכל $\frac{p + 1}{(X + 1) \cdot p + r}$ מפיצה.

נוכיח כי **אלי** צריך לחלק את הפיצה ל- $X+1$ משולשים.

או במילים אחרות אנו צריכים להוכיח כי $\frac{X \cdot p + r - 1}{(X + 1) \cdot p + r} < \frac{X}{X + 1}$

אמנם, $(X \cdot p + r - 1) \cdot (X + 1) < X \cdot ((X + 1) \cdot p + r)$

$$X^2 p + Xp + rX + r - X - 1 < X^2 p + Xp + Xr$$

מש"ל. $r - X - 1 < 0$ או $r < X + 1$

$$\mathbf{F(X) = X + 1}$$

התשובה: