## <u>מטלה – אלגוריתמים מגלי-אמת</u> יוסי טויטו – 314732637

## שאלה 3: מכרז פירסום סדרתי

נניח שאנחנו מבצעים מכרז פירסום על k משבצות-פירסום, בעזרת האלגוריתם הבא:  $i \ i \ t$ :

. בצע מכרז ויקרי על משבצת i, בין כל המפרסמים שעדיין לא זכו.  $\circ$ 

.k >= 2 הראו שהאלגוריתם אינו מגלה-אמת עבור

על מנת להוכיח שהאלגוריתם אינו מגלה-אמת עבור  $k \geq 2$  מספיק שנציג דוגמה אחת בה הוא לא מראה על מנת להוכיח אינו מגלה-אמת עבור  $\frac{k \geq 2}{k}$  אמת. נראה דוגמה כזאת: (נלקחה מי: (נלקחה מי: (נלקחה מי: נלקחה מי)

התאמה.  $r_1 = 1$ ,  $r_2 = 0.4$  הקלקה הסתברויות-הקלקה עם משבצות עם  $k_2$ ,  $k_1$ 

יהיו  $v_3=1$ ,  $v_2=6$ ,  $v_1=7$  מפרסמים, יהיו ההערכות שלהם עבור משבצת פרסום  $b_3$ ,  $b_2$ ,  $b_3=1$ ,  $b_2=6$ ,  $b_3=1$ ,  $b_4=6$ ,  $b_5=1$ ,  $b_5=6$ ,  $b_6=7$  בהתאמה.

מכרז ויקרי\*\* אומר שהמפרסם שמציע את הסכום הגדול ביותר זוכה במשבצת הפרסום ומשלם את סכום  $\mathbf{p}_2=\mathbf{b}_3=1$  ,  $\mathbf{p}_1=\mathbf{b}_2=6$  .  $\mathbf{p}_1=\mathbf{b}_2=6$  .  $\mathbf{p}_1=\mathbf{b}_2=6$  .  $\mathbf{p}_1=\mathbf{p}_1=\mathbf{p}_2=6$  .  $\mathbf{p}_1=\mathbf{p}_1=\mathbf{p}_2=6$  .  $\mathbf{p}_1=\mathbf{p}_1=6$  .  $\mathbf{p}_1=6$  .

אבל, במקרה הזה  $h_1$  יכול להגדיל את התועלת שלו במידה וינמיך את ההצעה שלו ל- $\frac{5}{2}$ , באופן זה תהא אבל, במקרה הזה להגדיל את התועלת שלו  $u_1=r_1(v_1-p_1)=0.4(7-1)=\frac{2.4}{2.4}$  התועלת שלו שלו שלו היה משקר ומציג ערך קטן מהערך האמיתי  $v_1$  שלו הוא היה מרוויח יותר, לכן במקרה זה לא כדאי לו להגיד את הערך האמיתי שלו, ולכן האלגוריתם אינו מגלה-אמת\*.

- א. המשתתפים כותבים הכרזות במעטפות.
- ב. המעטפות נפתחות ומסודרות בסדר יורד.
- ג. בעל ההכרזה הגבוהה ביותר זוכה בחפץ.
- ד. הזוכה משלם את ההכרזה השנייה בגובהה.

<sup>\*</sup>הגדרה: <mark>אלגוריתם נקרא מגלה-אמת</mark> אם לכל משתתף כדאי להגיד את הערך האמיתי שלו, לא משנה מה עושים האחרים.

<sup>\*\*&</sup>lt;u>הגדרה: מכרז ויקרי</u> הוא: