מגיש אמיר סבג תז 316049311

<u>שאלה 1:</u>

<u>תמונה:</u>

הפתרון בריבוע אדום (כמובן שלא היה לי כוח להתעסק ב'קירובים' של כמות האפסים אחרי הנקודה שואפת לאינסוף ורק אז 1)

אפרט בסעיף ד יותר ברמה הפורמלית

					אחוזת		משמורת		בית נופש					
	ושא:		תכשיטים		גריניץ		ילדים		בפלורידה		סה"כ			
	ונאלד:		15		15		40		30		100			
	יואנה:		40		25		30		5		100			
	יואנה חדש		15.02		15.01		40		29.97		100			
ΙT	ונאלד חדש		39.9		25		30.1		5.001		100			
יח	:on		0.375		0.6		1.333333		6					
יח	חס א		0.99867		0.9993		1		1.001001					
יח	ם סר		0.9975		1		1.003333		1.0002					
יח	חס ג		0.37644		0.6004		1.328904		5.9928014					
00	כום דונאלד:	100		85 40		70 65		30 95		0				
00	כום איואנה:	0		40		65		95		100				
10	'עיף א	100		85		70		30		0				
	0		15.02		30.03		72		100					
10	'עיף ב	100		60		35		5		0				
		0		40		65		95		100				
'סעיף ג	100		60		35		5		0					
		0		15		30		70		100				
	ושוואה:	65+30x = 30+40(1-x)												
פו	יתרון:	0.071428571												
סע	:'טעיף א	32+40x=30+(1-x)		'סעיף ב		(1-x)25	40+25x=35	<=	25-40	50x=35+		'סעיף ג	+(1-x)40	5+30x=30
		0.499625					1-x=0.6	x=0.4		50x=20			0-5	70x=30+40
													0.928571	x=65/70
									'סעיף א	<u>סעיף ב':</u>	<u>סעיף ג':</u>			
10	ופי דונאלד:						67.14286		64.985	79	67.143			
10	ופי איואנה:						67.14286		79.98875	50	67.143			

<u>סעיפים א,ב':</u>

בגדול ההיגיון כאן הוא לצופף את היחסים ביניהם בסעיפים א,ב' עבור החפצים שהם רואים בהם פחותי ערך וכך בעצם למנן את ההפסד האישי שלהם ע"י 'הפסד מנופח' הגלוי לאלגוריתם המנצח.

<u>:'סעיף ג</u>

התוצאה בעצם זהה להרצה המקורית של אלגוריתם המנצח וזו מהסיבה שניתן לראות בהבדלים בין שורות 7 ל 10 במסמך האקסל (צבע ורוד) - היחסים בעצם חזרו לקדמותם ועל כן קיבלנו בסופו של דבר תוצאה זהה למקור.

מכיוון שהוכחנו בשיעור שאלגוריתם המנצח (ללא רמאויות צד) נותן תוצאה יעילה פרטו, והוגנת אזי גם בסעיף ג' זה מתקיים.

<u>סעיף ד':</u>

נסמן: הפצים $B:=\{w_1,...,w_n\}$ וגם וגם v_d,v_{iv} וקטורים המייצגים את העדפותיהם של דונאלד ואיואנה. $B:=\{w_1,...,w_n\}$ אסמן את אלגוריתם המנצח המקורי כ $W(v_d,v_{iv},B)$ - נזכיר כי הפלט שלו הינו החלוקה של קבוצת החפצים B

לשם נוחות ההצגה נוכל לומר שהחלוקה של החפצים הינה וקטור באורך n כניסות שכל כניסה היא עם ערך ממשי בקטע [0,1] המייצג כמה מן החפץ דונאלד מקבל. (ואז המשלים ל1 זה כמה איוואנה)

B כעת נבנה אלגוריתם חדש $W_{iv}(v_d,v_{iv},B)$ אשר מקבל גם כן שני וקטורי עם ערכים עבור כל חפץ, ואת קבוצת החפצים. האלגוריתם יחזיר וקטור חדש עם ערכים בין 0 ל100 אשר יתן לאיואנה את התוצאה הטובה ביותר עבורה.

$$W_{iv}(v_{d}, v_{iv}, B):$$

$$1. \ 1_{n} := vector \ size \ n, \ full \ of \ 1 \ value$$

$$2. \ u := 1_{n} - W(v_{d}, v_{iv}, B)$$

$$3.v_{ans} := 0_{n}$$

$$3.1 \ eps := 0.00.. \ (as \ much \ as \ possible \ in \ the \ machine)..0001$$

$$4. \ for \ every \ i \ in \ v_{d}:$$

$$4.1 \ if \ u[i] = 1: \ v_{ans}[i] = v_{d}[i]*(1 + eps)$$

$$4.2 \ if \ u[i] = 0: \ v_{ans}[i] = v_{d}[i]*(1 - eps)$$

$$4.3 \ else: \ v_{ans}[i] = v_{d}[i]$$

$$5. \ if \ \sum_{i=1}^{n} v_{ans}[i] \ \neq 100 \ then: \ add \ 100 - \sum_{i=1}^{n} v_{ans}[i] \ to \ argmax \ v_{ans}$$

$$6. \ return \ v_{ans}$$

הסבר מילולי:

בשלב ראשון אנחנו רוצים את ערכי החלוקה של אלגוריתם המנצח עבור החלוקה היעילה פרטו ההוגנת וכו' שלמדנו בשיעור (סעיפים 1 2)

בשלב שני אנחנו רוצים לצופף את כל ערכי החלוקה שלנו סביב התמכור המקורי של השחקן שנגדנו. אבל כיצד נצופף סביבו? זאת נקבע ע"פ וקטור החלוקה מאלגוריתם המנצח.

אנחנו ניתן את הערך הכי גבוה שאנחנו יכולים לפריטים ששווים פחות באופן יחסי עבורנו, אך בצורה כזו שלא נפסיד מהפריטים בערכים הגבוהים שאנחנו כבר גם ככה אמורים לקבל (ע"פ אלגוריתם המנצח) - כלומר ברציונל זה יהיה 100% מערך הפריט פחות .EPS

עבור הפריטים שאנחנו בין כה וכה נקבל מאלגוריתם המנצח ניתן להם EPS+1 כדי בעצם לתמכר אותם הכי פחות שאפשר אך בכל זאת לקבלם במלואם.

ועבור פריט החלוקה - שהרי הוכחנו בכיתה שאלגוריתם המנצח מגיע לחלוקה אופטימלית ונדרש לחציית חפץ אחד בלבד. ← מכך בעצם אנחנו מקבלים שיש רק פריט אחד עליו קיים 'מקח' בין השחקנים.

מה שנרצה לעשות בעצם זה להגיע לנקודת המקח מפוזיציה שבה נוכל לקבל הכי הרבה ממנו ← ולכן נתמכר אותו בצורה זהה לחלוטין ביחס לשחקן שנגדנו (סעיף 4.3).

סעיפים 3,5 אלו סעיפים טכניים אלגבריים, מטרתם לוודא שאם מישהו יממש את האלגוריתם בקוד אז שחלילה האפסילון לא יוצא אותנו מגבולות הגזרה או מצד שני שסכום הערכים בוקטור התוצאה יהיו קטנים ממש מ100. (גדולים ממש לא יקרה מעצם ההנחה ש W האלגוריתם המנצח הוא נכון וכי הוקטורים המקוריים הם קלטים תקינים).

עבור כל חלוקה אחרת אשר תנסה 'להזיז' את החפץ אותו אלגוריתם המנצח יחצה - תתקבלנה תוצאה פחות טובה עבור איואנה או לא מאוזנת.

לשימחתי ואו מזלי - דרישת השאלה היא 'כתבו אלגוריתם' ולא 'הוכיחו נכונות' ועל כן אינני צריך לחפור עם סימונים והסברים מיותרים ^^ תודה וכל טוב חיחי.