

מטלה 1 - חלוקה הוגנת של קרקעות ועוגות

שאלה 1: חלוקה פרופורציונלית בשני מימדים

הערה: התייחסתי לחלקת האדמה כאל עוגה מרובעת.

נתונה חלקת-אדמה בצורת ריבוע. יש לחלק אותה בין שני אנשים, כך שכל אחד יקבל **ריבוע**.

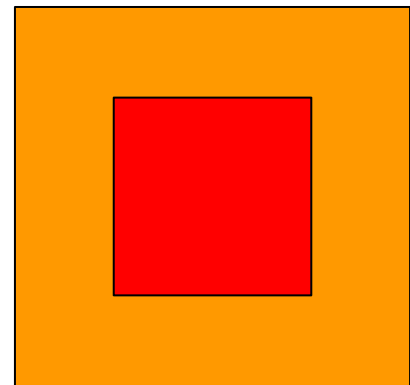
א. הראו דוגמה שבה לא קיימת חלוקה פרופורציונלית.

א. דוגמה:

משתתף מספר 1 אוהב רק חתיכות עוגה אשר יש בהם קרם גזר.

משתתף מספר 2 אוהב רק חתיכות עוגה אשר יש בהם קרם תות.

נבחר עוגה בגודל 4 על 4.



שטח קרם תות: $2^2 = 4$

שטח קרם גזר: $4^2 - 4 = 12$

נחשב את פונקציית הערך המינימלית עבור כל אחד מהמשתתפים:

משתתף מספר 1 (אוהב תות): $V_i(X_i) \geq V_i(4)/2 = 2$

משתתף מספר 2 (אוהב גזר): $V_i(X_i) \geq V_i(12)/2 = 6$

נחשב את אורך הצלע המינימלית הנדרשת, על מנת שמשתתף מספר 2 יקבל X_i שפונקציית הערך שלו היא

לפחות 6: $x^2 - 4 \geq 6$ (מחסירים 4 מכיוון שה- X_i חייב לכלול את הריבוע האדום כולו, אחרת נקבל ש-

$V_i(X_i) \leq 5$) מכאן נובע ש- $x \geq \sqrt{10}$ מכאן נובע ש- x חייב להיות גדול ממש מ-3.

אבל, משתתף מספר 1 צריך לקבל חתיכה X_i שפונקציית הערך שלה היא לפחות 2, אך הראנו שעל מנת

שמשתתף מספר 2 יקבל חתיכה X_i שפונקציית הערך שלה היא לפחות 6, החתיכה צריכה לכלול את כל

השטח האדום ולכן משתתף מספר 2 אינו יכול לקבל חתיכה X_i שפונקציית הערך שלה היא חיובית.

מכאן נובע, לא קיימת חלוקה פרופורציונלית לעוגה הנ"ל. מ.ש.ל.

* ב. תארו אלגוריתם המוצא חלוקה "חצי פרופורציונלית" לשני אנשים, כלומר, כל שחקן i מקבל ריבוע X_i ששווי לפחות רבע מהעוגה כולה:

$$V_i(X_i) \geq V_i(C) / 4$$

הוכיחו את נכונות האלגוריתם.

ב.

אלגוריתם מספר 1 (מניח ש- $\sum V_i(C) = C$):

מחלקים את העוגה לארבעה ריבועים אשר שווים זה לזה, אם כל אחד מהמשתתפים בחר חתיכה X_i כאשר i שונה מ- j וכאשר $V_i(X_i) \geq V_i(C)/4$ אזי קיבלנו חלוקה "חצי פרופורציונלית" וסיימנו. אחרת, סימן ש- $X_j = X_i$ (במילים אחרות, שניהם בחרו את אותה פרוסת עוגה). במקרה זה נחזור על האלגוריתם ברקוריסה ונחלק את חתיכת העוגה לארבעה ריבועים אשר שווים זה לזה. בסופו של דבר, בהנחה וקיים בעוגה $V_i(X_i) \geq V_i(C)/4$, עבור כל אחד מהמשתתפים, אזי לאחר כמות סופית של חיתוכים, העוגה תחתך בצורה כזאת שבה כל שחקן i יקבל ריבוע X_i אשר שוויו לפחות רבע מהעוגה כולה.

אלגוריתם מספר 2 (חיפוש שלם):

נבצע חיפוש שלם בכל העוגה באופן הבא: מתחילים מהקצה השמאלי העליון של העוגה ועוברים על כל הריבועים האפשריים. נגדיר ששטח ריבוע מינימלי הוא בגודל אפסילון בריבוע, כאשר אפסילון מציין מספר חיובי ששואף לאפס. עבור כל ריבוע, נבדוק האם הוא מקיים את המשוואה הבאה: $V_i(X_i) \geq V_i(C)/4$, במידה והוא לא מקיים, נמשיך לריבוע הבא. במידה והוא כן מקיים, נבצע במקביל חיפוש נוסף באופן דומה וגם בחיפוש זה נבדוק עבור כל ריבוע האם הוא מקיים את המשוואה הבאה $V_i(X_i) \geq V_i(C)/4$ עבור האדם הנוסף ובנוסף האם הוא אינו חופף לריבוע של האדם הראשון.

במידה והוא לא מקיים את שני התנאים, נמשיך לריבוע הבא, עד שנעבור על כל הריבועים האפשריים. במידה והוא כן מקיים את שני התנאים, מצאנו X_i עבור כל אחד מהאנשים, אשר שונה זה מזה ומקיים את

$$V_i(X_i) \geq \frac{V_i(C)}{4} \text{ עבור כל } i, \text{ כך שנמצאה חלוקה "חצי פרופורציונלית".}$$

אם החיפוש הראשון הסתיים ולא נמצאו שני ריבועים אשר מקיימים את התנאים שהזכרנו, אז נגדיל את אפסילון באפסילון נוסף ונבצע את תהליך החיפוש פעם נוספת, נמשיך כך עד אשר נמצא שני ריבועים אשר מקיימים את התנאים שהזכרנו או כאשר אפסילון יהיה גדול מ- $\frac{n}{4}$, כאשר n שווה לאורך של העוגה.

קרדיט בהתאם לתקנון היושר: נעזרתי באחי הקטן בכתיבת הפתרון של סעיף א'.