מטלה – חלוקת חפצים עם כסף

שאלה 2: חלוקת ללא-קנאה עם זכויות שונות

נתונים n שחקנים עם זכויות שונות: w1,...,wn. כזכור, חלוקה ללא קנאה עם זכויות שונות היא חלוקה שבה, לכל שני שחקנים i:

 $[Vi(Xi)-p(Xi)] / wi \ge [Vi(Xj)-p(Xj)] / wj$

תארו אלגוריתם המוצא חלוקה יעילה-פארטו וללא קנאה לשחקנים עם זכויות שונות. הוכיחו שהאלגוריתם שלכם אכן מקיים תכונות אלה.

פתרון: כמו באלגוריתם "המכרז השווה", ניתן כל חפץ לשחקן המייחס לו את הערך הגבוה ביותר; זה מספיק כדי להבטיח שהחלוקה תהיה יעילה פארטו. נגבה מכל שחקן את הערך שהוא הכריז, ונחלק את הכסף בין השחקנים באופן יחסי לזכויות שלהם, כלומר, שחקן i יקבל:

wi * S / (w1+...+wn)

*** כאשר S הוא סכום כל התשלומים שהתקבלו.

שאלה 4: האם ייתכן שדייר ישלם יותר מערך החדר?

א. הוכיחו, שאם סכום הערכים של של דייר מסויים לכל החדרים בדירה גדול או שווה R (שכר הדירה הכללי), אז המחיר שישלם על החדר שיקבל, קטן או שווה מהערך שהוא מייחס לחדר.

אז התועלת שלו היא p(Xi)>Vi(Xi) ומשלם עליו אז מקבל חדר בשלילה ששחקן מקבל חדר או משלם עליו χ i מקבל שחקן שלו היא שלילית:

Vi(Xi)-p(Xi)<0.

מצד שני: סכום התשלומים הוא R וסכום הערכים של דייר הוא i מצד שני: סכום התשלומים הוא R מצד שני: סכום התשלומים הוא Sum j Vi(Xj) \geq Sum j p(Xj)

נחסר את אי-השיוויון הקודם:

$$Sum_{j!=i} Vi(Xj) > Sum_{j!=i} p(Xj)$$

ולכן יש לפחות j אחד שעבורו:

Vi(Xj) > p(Xj)

*** שחקן i מקנא בשחקן j בסתירה לעובדה שהחלוקה ללא קנאה.

ב. הראו דוגמה שבה סכום הערכים של דייר מסויים קטן מ-R, ובכל חלוקה ללא־קנאה, הדייר הזה משלם מחיר גבוה יותר מערך החדר שקיבל (הוכיחו שבכל החלוקות ללא קנאה, הדייר משלם יותר מערך החדר שקיבל).

פתרון – ראינו בקוד של חן לשאלה 5.

שאלה 6: השמת חפצים ללא כסף

נתונים n שחקנים ו־n חפצים בדידים. צריך לתת חפץ אחד בדיוק לכל שחקן, ללא כספים. תארו אלגוריתמים יעילים (- זמן ריצה פולינומיאלי ב-n) למציאת השמות המקיימות את התנאים הבאים:

0. השמה אוטיליטרית – הממקסמת את סכום הערכים.

פתרון: מוצאים שידוך משקל מקסימום.

ברוך ה' חונן הדעת

א. השמה הממקסמת את מכפלת הערכים.

פתרון: מתרגמים כל משקל ללוגריתם שלו, ומוצאים שידוך משקל מקסימום.

סעיפים ב, ג עברו למטלה הבאה.