## אלגוריתמים כלכליים - מטלה 4

## <u>מגישה</u>: ביטון מוריה

צ"ל:

יחס הקירוב של אלגוריתם הרשימה בחלוקת מטלות ל-n שחקנים הוא לכל היותר:

$$2-\frac{1}{n}$$

<u>פתרון:</u>

1. נסמן:

$$OPT = MAX(TaskCost_{[1,..,m]})$$

 את המשימה ה-i נחלק לשחקן עם העלות הכוללת הנמוכה ביותר,
נסיק כי השחקן הזה בהכרח בעל עלות נמוכה ממוצע המשימות שחולקו חלקי מספר השחקנים:

$$SmallestCost_i \leq \frac{1}{n} * \sum_{j=1}^{i-1} PlayerCost_j$$

3. נעבור בלולאה על רשימת המשימות ונחסום מלמעלה את אלגוריתם הקירוב למשימה ה-i:

 $AproxRatio(i) \leq SmallestCost_{i-1} + TaskCost_i$ 

$$\leq \frac{1}{n} * \sum_{i=1}^{i-1} TaskCost_i + TaskCost_i$$

4. עבור ביצוע כל ה-m משימות נקבל:

$$\begin{split} AproxRatio(m) & \leq \frac{1}{n} * \sum_{j=1}^{m-1} TaskCost_j + TaskCost_m \\ & \leq \frac{1}{n} * \sum_{j=1}^{m} TaskCost_j + \left(1 - \frac{1}{n}\right) * TaskCost_m \\ & \leq OPT + \left(1 - \frac{1}{n}\right) * TaskCost_m \leq OPT + \left(1 - \frac{1}{n}\right) OPT \\ & \leq \left(2 - \frac{1}{n}\right) OPT \blacksquare \end{split}$$