Problem KtoMiPizzęZżera

Dane:

$$n$$
 – liczba potrzeb

$$m$$
 – liczba pizz

k – liczba składników

p – liczba kawałków w jednej pizzy

 L_i – zbiór składników lubianych dla potrzeby i-tej

 N_i – zbiór składników nielubianych dla potrzeby i-tej

 S_i – zbiór składników pizzy *i*-tej

 $\boldsymbol{c}_{m \times 1}$ – wektor cen pizz

$$[\mathbf{A}_{m \times k}]_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{if } s_j \in S_i \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$[\boldsymbol{B}_{n \times k}]_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{if } s_j \in L_i \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\left[\boldsymbol{C}_{n\times k}\right]_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{if } s_j \in N_i \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\left[\boldsymbol{B}\boldsymbol{A}^T\right]_{i,j} = \left[\boldsymbol{D}_{n\times m}\right]_{i,j} = \left|L_i \cap S_j\right|$$

$$\left[\boldsymbol{C}\boldsymbol{A}^T\right]_{i,j} = \left[\boldsymbol{E}_{n\times m}\right]_{i,j} = \left|N_i \cap S_j\right|$$

Zapis rozwiazania:

$$[\mathbf{R}_{n \times m}]_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{if potrzebie } i\text{-tej została przydzielona pizza } j\text{-ta} \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

przy założeniu, że $\mathbf{R} \mathbf{1}_{m \times 1} = \mathbf{1}_{n \times 1}$.

Jakość dopasowania dla każdej potrzeby możemy wyliczyć następująco:

$$d_{n\times 1} = (R \odot D) \mathbf{1}_{m\times 1}$$

$$e_{n\times 1} = (R \odot E) \mathbf{1}_{m\times 1}$$

gdzie \odot to iloczyn Hadamarda (element-wise multiplication).

Do obliczenia jakości rozwiązania możemy użyć funkcji:

Liczba dopasowań pozytywnych:

$$f(\mathbf{R}) = \mathbf{1}_{1 \times n} \mathbf{d} = \mathbf{1}_{1 \times n} (\mathbf{R} \odot \mathbf{D}) \mathbf{1}_{m \times 1}$$

Liczba dopasowań negatywnych:

$$g(\mathbf{R}) = \mathbf{1}_{1 \times n} \mathbf{e} = \mathbf{1}_{1 \times n} (\mathbf{R} \odot \mathbf{E}) \mathbf{1}_{m \times 1}$$

Liczba kawałków nietworzących całej pizzy:

$$h(\mathbf{R}) = (\mathbf{1}_{1 \times n} \mathbf{R} \bmod p) \mathbf{1}_{m \times 1}$$

Funkcja celu:

$$\mathcal{F}(\mathbf{R}) = \alpha f(\mathbf{R}) + \beta g(\mathbf{R}) + \gamma h(\mathbf{R})$$

Warunek:

$$\sum_{j=1}^{m} c_j \left[\frac{1}{p} \cdot \sum_{i=1}^{n} \mathbf{R}_{i,j} \right] \leqslant c_{max}$$

$$\left[\frac{1}{p} \cdot \mathbf{1}_{1 \times n} \mathbf{R}\right] \mathbf{c} \leqslant c_{max}$$

Przestrzeń rozwiązań spełniających powyższy warunek to rodzina macierzy:

$$\mathcal{R}_{c_{max}}^{n \times m} = \left\{ \boldsymbol{R}_{n \times m} \mid \boldsymbol{R} \, \boldsymbol{1}_{m \times 1} = \boldsymbol{1}_{n \times 1} \wedge \left\lceil \frac{1}{p} \cdot \boldsymbol{1}_{1 \times n} \boldsymbol{R} \right\rceil \boldsymbol{c} \leqslant c_{max} \right\}$$

Szukane:

$$R^* = \operatorname*{argmin}_{R \in \mathcal{R}_{c_{max}}^{n \times m}} \mathcal{F}(R)$$