

## Математическая постановка задачи поиска оптимальных рецептов

Рецептура производимого продукта записывается как:

$$PD = \sum_{i=1}^N p_i y_i + B$$

$P$  — цена компонента,  $Y$  — масса базисного компонента в рецептуре,  $B$  — постоянная часть рецептуры.

Имеются реальные компоненты и базисные.

Реальные компоненты закупаются или изготавливаются и хранятся на складе.

Рецептура записывается в виде комбинации базисных компонентов и реальных.

Пусть матрица  $A$  является конвертирующей матрицей. На пересечении строки  $i$  и столбца  $j$  находится неотрицательное число, указывающее, сколько входит компонента  $j$  в компонент  $i$ .

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,N} \\ \dots & \dots & \dots \\ a_{M,1} & \dots & a_{M,N} \end{pmatrix}$$

Пусть  $x$  — реальный продукт,  $y$  — базовый. Пусть имеется  $N$  реальных и  $M$  базовых продуктов.

Тогда каждый базовый продукт может быть определен как:

$$y_i = \sum_{j=1}^N a_{i,j} x_j$$

Тогда функция рецептуры (выдающая на выходе цену рецептуры) будет записываться так:

$$PD(x) = \sum_{i=1}^M \sum_{j=1}^N a_{i,j} x_j p_i$$

Запишем итоговую задачу:

$$\sum_{i=1}^M \sum_{j=1}^N a_{i,j} x_j p_i \rightarrow \min, 0 \leq x_j \leq 1$$

Для удобства постановки преобразуем к следующей записи:

$$\sum_{i=1}^M (x_i p_i \sum_{j=1}^N a_{i,j}) \rightarrow \min, 0 \leq x_i \leq 1, i = 1..M$$