

Гиподна прозона

| 0 m_1 | 1 m_2 | 1 m_3 | | |
|--------------|--------------|--------------|-------------------|-------------------|
| p_1 | p_2 | p_3 | $\sum m$ | $\sum p$ |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | m_3 | p_3 |
| 0 | 1 | 0 | m_2 | p_2 |
| 0 | 1 | 1 | $m_2 + m_3$ | |
| 1 | 0 | 0 | | |
| 1 | 0 | 1 | | |
| 1 | 1 | 0 | | |
| 1 | 1 | 1 | $m_1 + m_2 + m_3$ | $p_1 + p_2 + p_3$ |

M

NP-сочная загара \rightsquigarrow

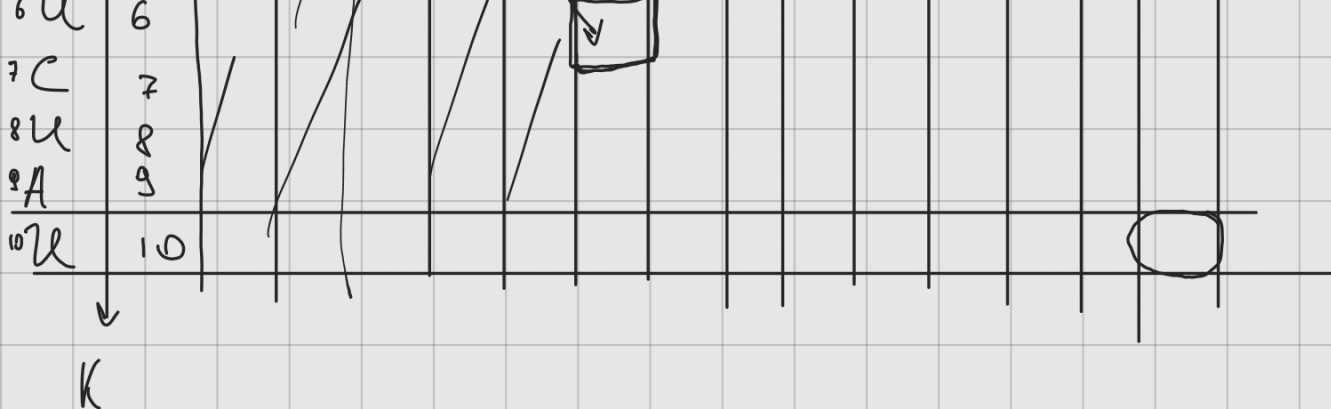
$\leadsto O(K \cdot M)$ — по времени
 ↑
 целое
 число
 ↓
 по памяти

| \emptyset | \bigcirc m_1 $P_1(1)$ | \square m_2 $P_2(2)$ | \triangle m_3 $P_3(3)$ |
|-------------|---------------------------------|--------------------------------|----------------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | | |
| 2 | 0 | | |
| 3 | 0 | | |
| 4 | 0 | | |
| m_1 | 0 | | |
| m | 0 | | |
| \vdots | 0 | | |
| m_2 | 0 | | |
| \vdots | | | |
| \vdots | | | |
| \vdots | | | |

i ; F_m^i - max стоимость вещей,
которые помещаются в m
из подм-ва $[: i]$

$$F = \begin{cases} \max(F_m^{i-1}, \underbrace{\beta_i + F_{m-m_i}^{i-1}}), & m \geq m_i \\ F_m^{i-1} & m < m_i \end{cases}$$

[illegible]



$L_{i,k}$ = расстояние между $s[0:i]$ и $p[0:k]$

$$L('мама', '') = 4$$

$$\begin{matrix} L_{чсААи} & \rightarrow & L_{чсААи} + 1 \\ L_{чсАА} & \rightarrow & L_{чсАА} + 1 \\ & \rightarrow & L_{чсА} + 1 \\ & \rightarrow & L_{чс} + 1 \end{matrix} \quad \min$$

$$L_{i,k} = \begin{cases} \min(L_{i-1,k}, L_{i,k-1}, L_{i-1,k-1}) + 1, & \text{если } s[i-1] \neq p[k-1] \\ L_{i-1,k-1}, & \text{иначе} \end{cases}$$

$$O(\text{len}(s) \cdot \text{len}(p))$$

Д.Кнут - Моррис - Пратт

\downarrow
LATEX

П-функция

Z-алгоритм

Z-функция

и с и а и с и а и с и а и с и а и с

длина максимального собст. циклика
совпадающего с собст. цикликом.

Полный перебор $O(N^2)$

Хочу $O(N)$

Пк

