

ДАА

упр.№14, 25 юни 2020г.

Hello, world!

Зад.5. Да се намери минималният брой квадрати на естествени числа (може да се повтарят), които дават сума N .

$$12 = 9 + 1 + 1 + 1 = 4 + 4 + 4$$

$$f(x) = \min \begin{cases} 1 + f(x - 1^2) \\ 1 + f(x - 2^2) \\ 1 + f(x - 3^2) \end{cases}$$

1. $M[0..N]$: за $\forall i$ $M[i]$ = мин. бр. квадрати за сума i

2. $M[0] = 0$

3. $\text{for } x \leftarrow 1 \text{ to } N$

$\text{for } (\text{int } i = 1; i^2 \leq x; ++i)$

4. $M[x] = \infty$

5. $\text{for } i \leftarrow 1 \text{ to } \lfloor \sqrt{x} \rfloor$

6. $M[x] = \min \{ M[x], M[x - i^2] + 1 \}$

7. return $M[N]$

Зад.8. Два робота тръгват едновременно от горния ляв ъгъл на матрица $N \times M$, движейки се само надолу и надясно. Каква е максималната сума, която могат общо да съберат, стигайки независимо до долния десен ъгъл? Ако и двата минат през една и съща позиция, числото ще се прибави само веднъж към сумата.

$1 \quad 4 \quad 12$

$3 \quad 11 \quad 5$

$12 \quad 8 \quad 10$

$$f(x, y) = A[x][y] + \max \{ f[x+1][y]; f[x][y+1] \}$$

Ще мемоизиране макс. сума за всяка комбинация от настъпни позиции

$$f(x_1, y_1, x_2, y_2) = \begin{cases} \text{if } x_1 = x_2 \& y_1 = y_2 \\ \text{then } A[x_1][y_1] \\ \text{else } A[x_1][y_1] \\ \quad + A[x_2][y_2] \end{cases} + \max \left\{ \begin{array}{l} f(x_1+1, y_1, x_2+1, y_2) \\ f(x_1, y_1+1, x_2, y_2+1) \\ f(x_1+1, y_1, x_2, y_2+1) \\ f(x_1, y_1+1, x_2+1, y_2) \end{array} \right.$$

$M[1..N][1..M][1..N][1..M]$

$\Rightarrow T(N, M) = M(N, M) = \Theta(N^2 M^2)$

$$x_1 + y_1 = x_2 + y_2 \Rightarrow y_2 \text{ ce onp. ot } x_1, y_1 \text{ u } x_2$$

$$\Delta(x_1, y_1, x_2) = \text{let } y_2 = x_1 + y_1 - x_2 \text{ in } \left(\begin{array}{l} \text{if } x_1 = x_2 \\ \text{then } A[x_1][y_1] \\ \text{else } A[x_1][y_1] \\ \quad + A[x_2][y_2] \end{array} \right) +$$

$$\begin{aligned} M(N, M) = T(N, M) = & \left. \begin{array}{l} \\ \\ \\ \end{array} \right\} + \max \left\{ \begin{array}{l} \Delta(x_1+1, y_1, x_2+1) \\ \Delta(x_1, y_1+1, x_2) \\ \Delta(x_1+1, y_1, x_2) \\ \Delta(x_1, y_1+1, x_2+1) \end{array} \right. \\ = \Theta(N^2 M) \text{ или } \Theta(NM^2) & \end{aligned}$$

\Rightarrow намента може да се
оптимизира до $\Theta(N^2)$ или $\Theta(M^2)$

Зад.9. Да се намери броят n -цифрени числа със сума на цифрите $S \rightarrow$ за по-лесно, нека не им имат водещи нули

$$A(x, P) = A(x-1, P) + A(x-1, P-1) + A(x-1, P-2) + \dots + A(x-1, P-9)$$

Бр. цифри сума

$$M[1..n][0..S]$$

for $i \leftarrow 0$ to 9

$$M[1][i] = 1$$

for $i \leftarrow 10$ to S

$$M[1][i] = 0$$

for $i \leftarrow 1$ to n

$$M[i][0] = 1$$

for $x \leftarrow 2$ to n

for $P \leftarrow 1$ to S

$$M[x][P] = 0$$

for $d \leftarrow 0$ to $\min(P, 9)$

$$M[x][P] += M[x-1][P-d]$$

$$T(n, S) = M(n, S) = \Theta(n^S)$$

\rightarrow може да се отн. до $M(n, S) \ll n$

$$\downarrow + A(x-1, P-9)$$

	0	1	2	3	4	...	9	10
1	1	0	0	0	0	...	0	0
2	1	2	0	0	0	...	0	0
3	1	3	3	0	0	...	0	0
4	1	4	6	4	0	...	0	0
5	1	5	9	6	1	...	0	0
...								
n	1	n						

\Rightarrow $\forall M[n][S]$ са всички със сума S и $\leq n$ реални цифри

$\forall M[n][S] - M[n-1][S]$ са точно- n -цифрените

Зад.10. Задачата за раницата: имаме n **вида обекти**, всеки вид със свое тегло и стойност. Да се намери каква е максималната сумарна стойност на **МУЛТИМНОЖ.** от обекти, ненадвишаващи по общо тегло дадено ограничение W .

$$f(W) = \max \begin{cases} c[0] + f(W - w[0]) \\ c[1] + f(W - w[1]) \\ \vdots \\ c[n-1] + f(W - w[n-1]) \end{cases}$$

$\frac{\boxed{0}}{W}$

1. $M[0..W]: M[i]$ ще макс. ст. за обекти с тегло i
 $= f(i)$

2. $M[0] = 0$

3. for $x \leftarrow 1$ to W

$M[x] = 0$

4. for $i \leftarrow 1$ to n

if $w[i] \leq x$

$\rightarrow M[x] = \max \{ M[x], c[i] + M[x - w[i]] \}$

8. return Maximum($M[0..W]$)

Зад.11. Задачата за раницата, без повторения: имаме n **обекта**, всеки със свое тегло и стойност. Да се намери каква е максималната сумарна стойност на **ПОДМНОЖ.** от обекти, ненадвишаващи по общо тегло дадено ограничение W .

$f(k, P)$ = макс. стойност на подмн. на първите k обекта, с тегло общо P

$$= \max \begin{cases} f(k-1, P) \\ c[k] + f(k-1, P - w[k]) \end{cases}$$

$\Rightarrow M[0..n][0..W]$

\rightarrow Отговорът е $\text{Maximum}(M[n][0..W])$

* неформално; може да е мулти-

Зад.12. **Partition**: да се намери възможно ли е множество*
от числа да се разбие на две подмножества* с равна обща
сума

Зад.13. Integer partition: по колко начина може число N да се разбие на сума от по-малки числа?

Напр.: за $N=4$ има 5 начина: 4 , $3+1$, $2+2$, $2+1+1$ и $1+1+1+1$ - забележете, че не разпознаваме $1+3$ или $1+2+1$.

Ами ако искаме да ги разпознаваме?