

Programowanie dynamiczne

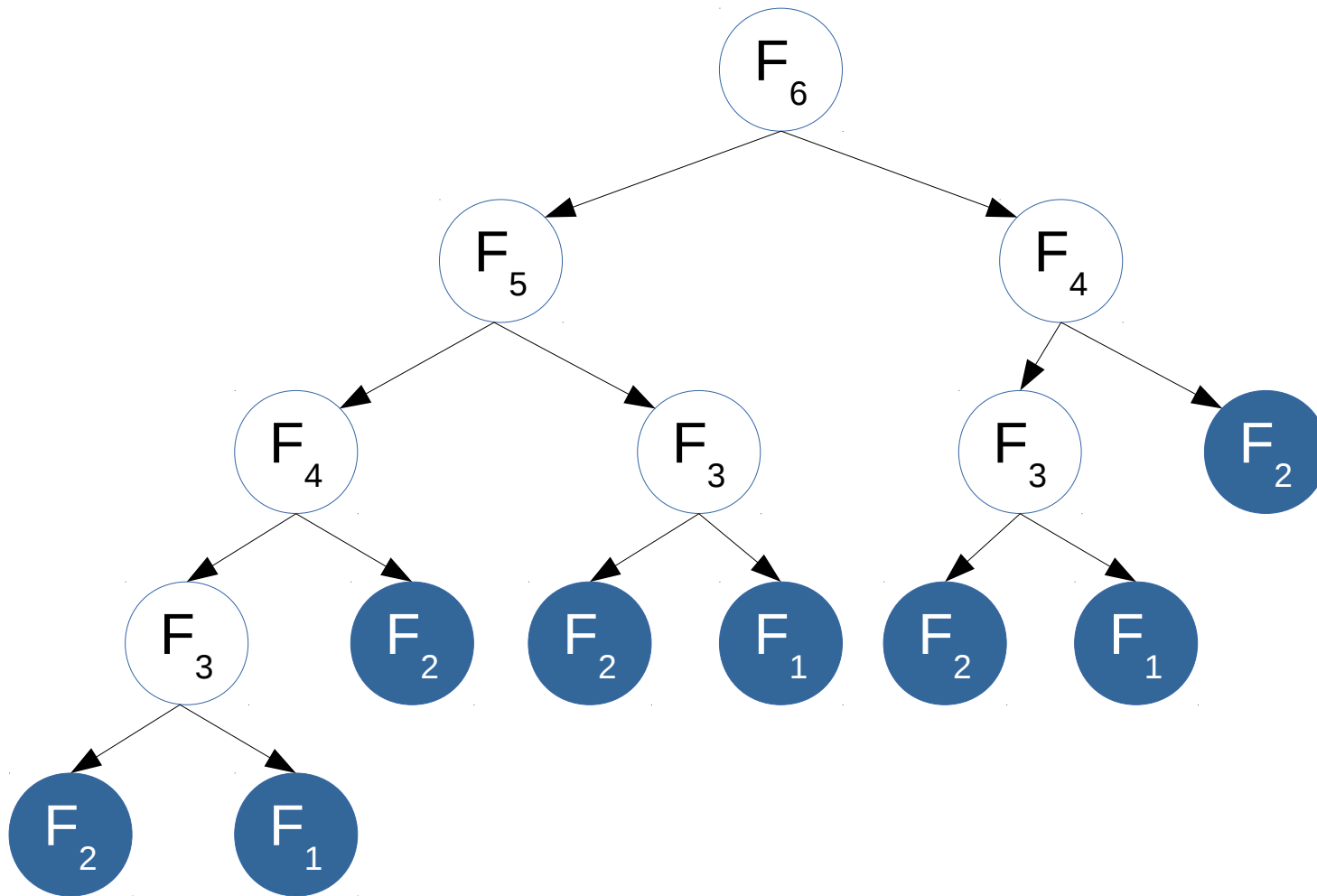
Ciąg Fibonacciego

$$F_n := \begin{cases} 0 & \text{dla } n = 0; \\ 1 & \text{dla } n = 1; \\ F_{n-1} + F_{n-2} & \text{dla } n > 1. \end{cases}$$



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego rekurencyjnie



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

$i=3$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	2	-	-	-	-	...	-



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

$i=4$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	2	3	-	-	-	...	-



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

$i=5$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	2	3	5	-	-	...	-



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

$i=6$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	2	3	5	8	-	...	-



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

$i=7$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	2	3	5	8	13	...	-



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie

(1) $i=3$; $t[] =$

0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
0	1	1	-	-	-	-	-	...	-

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $t[i] = t[i-1] + t[i-2]$

(4) $i = i + 1$

(5) wynikiem jest $t[n]$

	0	1	2	3	4	5	6	7	...	n
$i=n$	0	1	1	2	3	5	8	13	...	F_n



Programowanie dynamiczne

Ciąg Fibonacciego dynamicznie lepiej

Czy można to zrobić lepiej?

Złożoność czasowa zmniejszyła się do $O(n)$, ale pamięciowa wynosi także $O(n)$



Korzystamy z tylko dwóch poprzednich pól tablicy

Zatem tablicę mogą zastąpić trzy zmienne i złożoność pamięciowa wyniesie $O(1)$

(1) $i=3$; $a=1$; $b=1$; $c=1$;

(2) dopóki ($i \leq n$):

(3) $c=a+b$

(4) $a=b$

(5) $b=c$

(6) $i=i+1$

(7) wynikiem jest c



Programowanie dynamiczne

Truskawkowe żniwa

40	38	35	30	35	16
11	7	20	18	1	6
34	2	25	9	3	28
0	23	15	16	9	17
21	37	2	34	6	1



Programowanie dynamiczne

Truskawkowe żniwa

0	0	0	0	0	0	0
0	40	38	35	30	35	16
0	11	7	20	18	1	6
0	34	2	25	9	3	28
0	0	23	15	16	9	17
0	21	37	2	34	6	1



Programowanie dynamiczne

Truskawkowe żniwa

0	0	0	0	0	0	0
0	40	38	35	30	35	16
0	11	7	<u>20</u>	18	1	6
0	34	<u>2</u>	25	9	3	28
0	0	23	15	16	9	17
0	21	37	2	34	6	1

$$T[i][j] = T[i][j] + \max(T[i-1][j], T[i][j-1])$$

