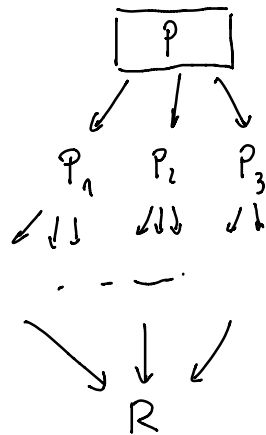
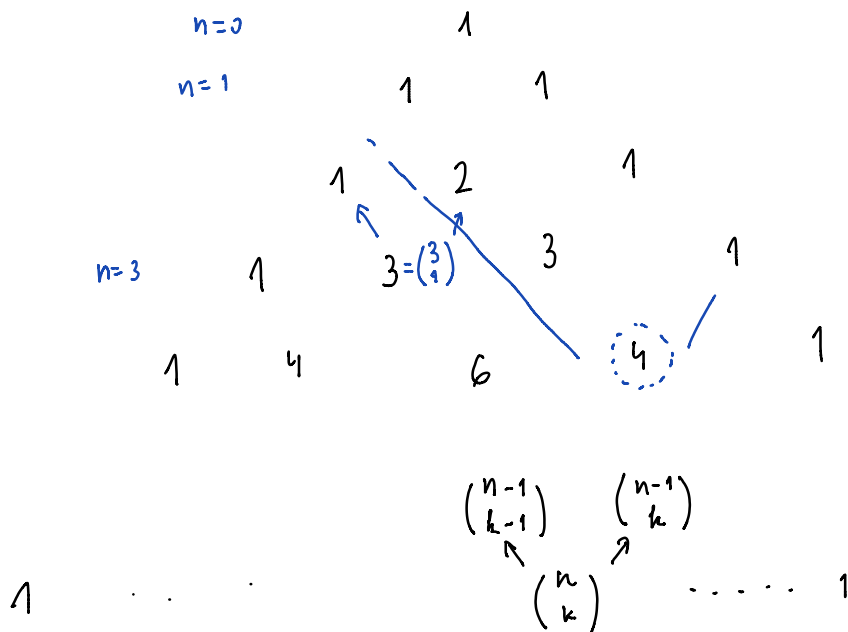


Dinamično programiranje

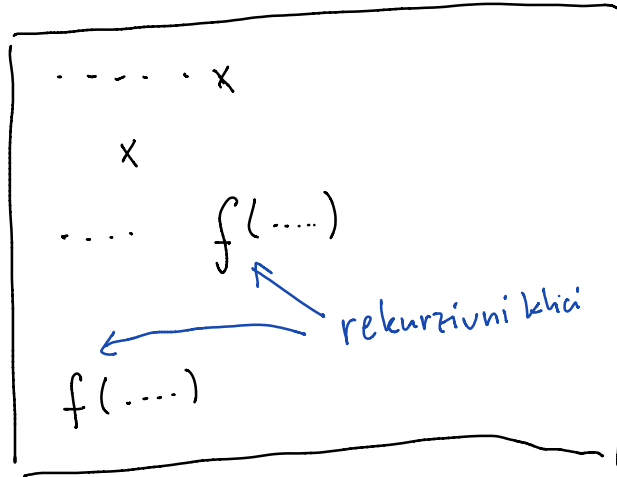
Deli & vladaj



Binomski koeficienti (Pascalov trikotnik)



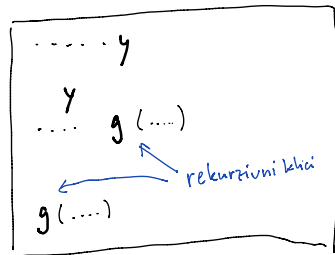
def $f(x)$:



$\Phi(x, f)$

$f(x) = \Phi(x, f)$

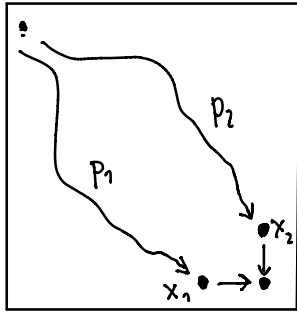
$\Phi(y, g) =$



$f = \text{lambda } x : \Phi(x, f)$



• 1	5	6	3	
2 ↓	4 →	0 →	8	
1	131	10 ↓	9	
100	8	5 ↓	3 •	

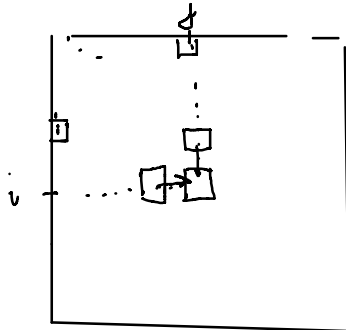


$P_2 + x_2$

$P_1 + x_1$

Tabela a z vrednostmi polj.

$\text{Cena}(i,j) = \text{cena najcenejše poti od } (0,0) \text{ do } (i,j)$



$$\text{Cena}(i,j) = \min(a[i][j] + \text{Cena}(i,j-1), a[i][j] + \text{Cena}(i-1,j))$$

za $i > 0, j > 0$

$$\text{Cena}(0,0) = a[0][0]$$

$$\text{Cena}(i,0) = a[i-1][0] + \text{Cena}(i-1,0) \quad i > 0$$

$$\text{Cena}(0,j) = a[0][j-1] + \text{Cena}(0,j-1) \quad j > 0$$

a		
1	2	3
0	8	4
5	3	7

Cena

1	3	6
↓	9	10
↓	6 → 9 → 16	

1	2	2
0	8	4
5	3	7

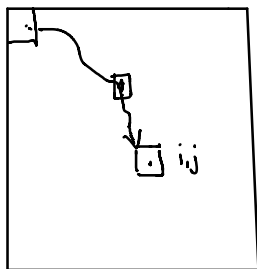
1 → 3 → 5	
↓	↓
1	9
↓	↓
6 → 9 → 16	

Dinamično programiranje:

- tako kot deli & vlada, a se podproblemi ponavljajo
- poskrbimo, da ne računamo rešitev ponavljajočih se podproblemov:
 - 1) Uporabimo "memo" "@caching"
 - 2) Vmesne rezultate hranimo (v tabeli), računamo najprej manjše in potem večje podprobleme,

Običajno rešuje optimizacijski problem:

- optimalni odgovor (pot, konfiguracija, ...) sestoji iz manjših odgovorov, ki so tudi optimalni.



Podproblem: optimalna pot od $(0,0)$ do (i,j)

Najkrajša pot v grafu

