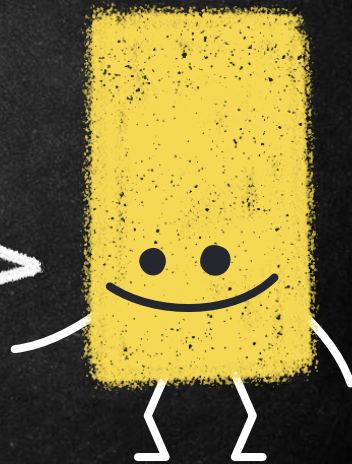


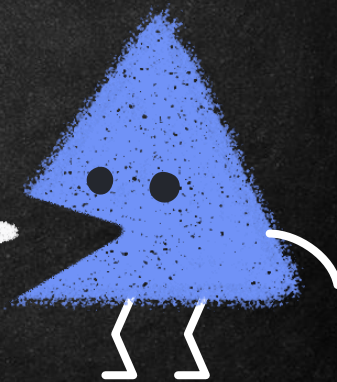
# VEŽBE 6

## DINAMIČKO PROGRAMIRANJE



# ŠTA JE DINAMIČKO PROGRAMIRANJE?

- Vrsta optimizacione metode
- Tehnika u programiranju kojom se može drastično smanjiti složenost nekog algoritma
- Svodi rešavanje velikog problema na rešavanje malih problema, uz mogućnost ponovnog korišćenja rešenja određenog potproblema
  - Slično paradigmi „zavadi pa vladaj“
  - Primer koji smo već videli: Merge sort





# TEHNIKE DINAMIČKOG PROGRAMIRANJA

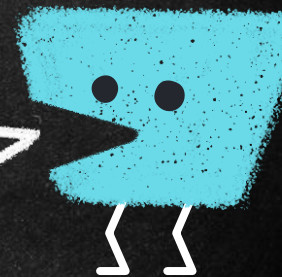
3

## Tabulacija

- “Bottom-up” pristup
- Rezultati potproblema se čuvaju u tabeli, pa se potom „spajaju“ kako bi se rešio početni problem
- Implementira se korišćenjem iteracija

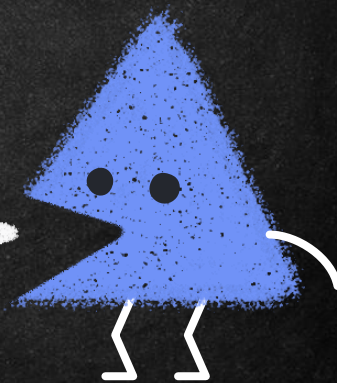
## Memoizacija

- “Top-down” pristup
- Čuvaju se rezultati poziva funkcija i ponovo koriste po potrebi (ako se opet pozove ista funkcija sa istim ulazima)
- Implementira se korišćenjem rekurzije



# ZADATAK 1

- Optimizovati algoritam koji vrši računanje  $n$ -tog Fibonačijevog broja:
  - ❖ korišćenjem tabulacije
  - ❖ korišćenjem memoizacije

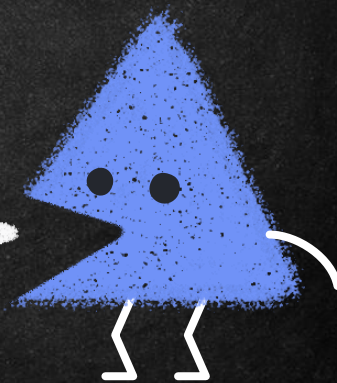




# ZADATAK 1 - REŠENJE

```
def fibonacci_tabulation(n):  
    if n == 0:  
        return 0  
    if n == 1:  
        return 1  
  
    table = [None] * (n + 1)  
    table[0] = 0  
    table[1] = 1  
  
    for i in range(2, n + 1):  
        table[i] = table[i - 1] + table[i - 2]  
  
    return table[n]
```

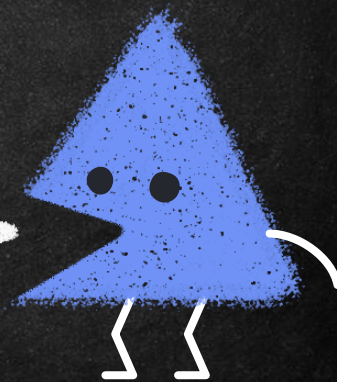
```
memo = {}  
  
def fibonacci_memoization(n):  
    if n == 0:  
        return 0  
    if n == 1:  
        return 1  
    elif n in memo:  
        return memo[n]  
    else:  
        memo[n] =  
            fibonacci_memoization(n - 1) +  
            fibonacci_memoization(n - 2)  
        return memo[n]
```



## ZADATAK 2

→ Osoba se penje uz stepenice. U jednom skoku može da se preskoči 1, 2 ili 3 stepenika. Napisati algoritam koji određuje na koliko načina osoba može da pređe put koji se sastoji od  $n$  stepenika:

- ❖ korišćenjem tabulacije
- ❖ korišćenjem memoizacije





# ZADATAK 2 - REŠENJE

```
def stepenice_tabulation(n):
```

```
    res = [0] * (n + 2)
```

```
    res[0] = 1
```

```
    res[1] = 1
```

```
    res[2] = 2
```

```
    for i in range(3, n + 1):
```

```
        res[i] = res[i - 1] \
```

```
            + res[i - 2] \
```

```
            + res[i - 3]
```

```
    return res[n]
```

```
def findStepHelper(n, dp):
```

```
    if n == 0:
```

```
        return 1
```

```
    elif n < 0:
```

```
        return 0
```

```
    if dp[n] != -1:
```

```
        return dp[n]
```

```
    dp[n] = findStepHelper(n - 3, dp) \
```

```
        + findStepHelper(n - 2, dp) \
```

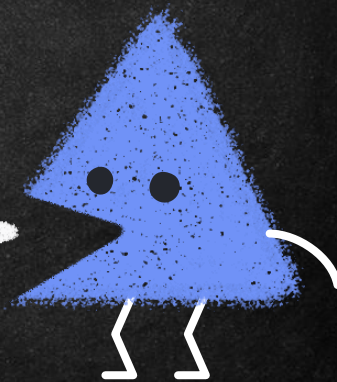
```
        + findStepHelper(n - 1, dp)
```

```
    return dp[n]
```

```
def stepenice_memoization(n):
```

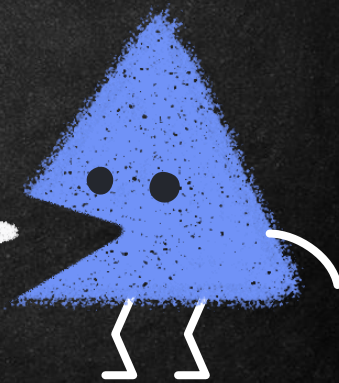
```
    dp = [-1 for i in range(n + 1)]
```

```
    return findStepHelper(n, dp)
```



## ZADATAK 3

- Napisati algoritam koji određuje na koliko načina se može stići od gornjeg levog polja do donjeg desnog polja na nekoj tabli, dimenzija  $M \times N$ , pri čemu se može pomerati jedno polje u desnu stranu ili jedno polje na dole:
- ❖ korišćenjem tabulacije
  - ❖ korišćenjem memoizacije





# ZADATAK 3 - REŠENJE

```
def tabla_tabulation(m, n):  
    count = [[0 for x in range(n)] for y in range(m)]  
  
    for i in range(m):  
        count[i][0] = 1  
  
    for j in range(n):  
        count[0][j] = 1  
  
    for i in range(1, m):  
        for j in range(1, n):  
            count[i][j] = count[i - 1][j] + count[i][j - 1]  
  
    return count[m - 1][n - 1]
```

```
def tabla_memoizacija(m, n):  
    matrica = [[0 for i in range(m)] for j in range(n)]  
    return tabla_helper(m, n, matrica)  
  
def tabla_helper(m, n, matrica):  
    if m == 1 or n == 1:  
        matrica[m][n] = 1  
        return 1  
  
    if matrica[m][n] != 0:  
        return matrica[m][n]  
  
    matrica[m][n] = tabla_helper(m-1, n, matrica) \  
        + tabla_helper(m, n-1, matrica)  
    return matrica[m][n]
```

