

Сложност на алгоритмите (Неформален увод)

Калин Георгиев

18 ноември 2015 г.

“Скорост на растеж” на функция

Нотацията "big O"

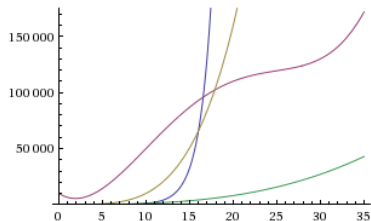
$f \in \mathcal{O}(g)$:

$$\exists M, x_0, \forall x > x_0 : |f(x)| \leq M|g(x)|$$

Тръсим проста функция, която ни дава ограничение отгоре на f

$$(x - 20)^4 + 10(x - 30)^3 + 120,000 \in \mathcal{O}(x^4)$$

вярно е и $(x - 20)^4 + 10(x - 30)^3 + 120,000 \in \mathcal{O}(2^x)$



- 2^x
- x^4
- $(x - 20)^4 + 10(x - 30)^3 + 120,000$
- x^3

Нотацията "big O"

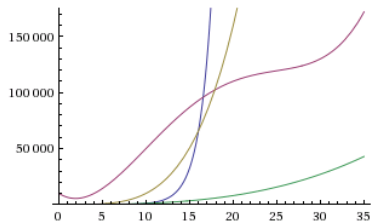
$f \in \mathcal{O}(g)$:

$$\exists M, x_0, \forall x > x_0 : |f(x)| \leq M|g(x)|$$

Тръсим проста функция, която ни дава ограничение отгоре на f

$$(x - 20)^4 + 10(x - 30)^3 + 120,000 \in \mathcal{O}(x^4)$$

вярно е и $(x - 20)^4 + 10(x - 30)^3 + 120,000 \in \mathcal{O}(2^x)$



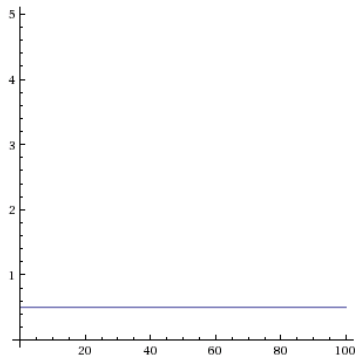
- 2^x
- x^4
- $(x - 20)^4 + 10(x - 30)^3 + 120,000$
- x^3

Ресурси, нужни за изпълнението на алгоритъм,
като функцията на “обема” на входа

Константно време

```
do something simple;  
do something else simple;  
do something simple;
```

```
//int a[n];  
cin >> i;  
cout << "a[" << i  
      << "]= " << a[i] << endl;
```



Времето за изпълнение не се изменя с увеличаване на n .

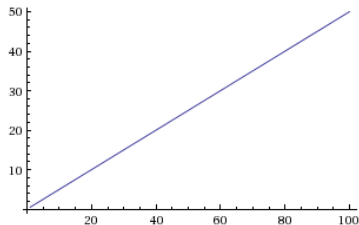
$T_P(n) \in \mathcal{O}(1)$;

Линейно време

$\forall x \in \text{Input}$ *do*
something with
constant time complexity;

```
int maxi = 0;
for (int i = 1; i < n; i++)
{
    if (a[i] > a[maxi])
        maxi = i;
}
```

Време за една итерация, c ,
 Време за 3 итерации, $3 \times c$.



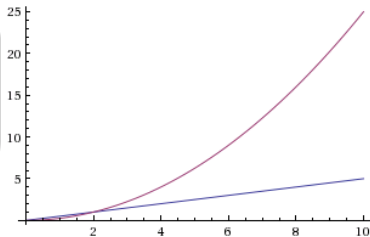
Времето за изпълнение нараства линейно с увеличаване на n .
 $T_P(n) \in \mathcal{O}(n)$;

Квадратно време

$\forall x \in \text{Input}$ *do*
something with
linear time complexity;

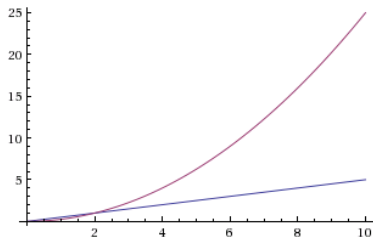
```
for (int i = 0; i < n; i++)
  for (j = i+1; j < n; j++)
  {
    if (a[i] == a[j])
      cout << "Duplicate!";
  }
```

при $n=3$,
 Време за една итерация, $3 \times c$,
 Време за 3 итерации, $3 \times 3 \times c$ ''.



Времето за изпълнение нараства квадратно с увеличаване на n .
 $T_P(n) \in \mathcal{O}(n^2)$;

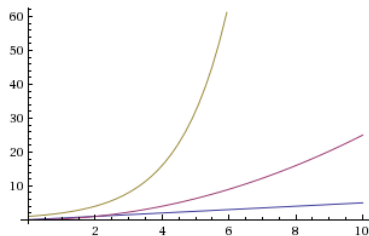
Има ли нещо по-лошо от полиномиалната функция?



Експоненциално време

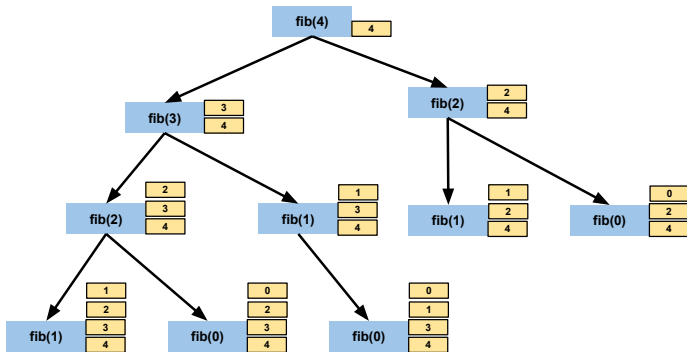
*k times do
something with
complexity $\mathcal{O}(k^{n-1})$;*

```
int fib (int n)
{
    if (n <= 1) return n;
    return fib (n-1) + fib (n-2);
}
```



Времето за изпълнение нараства експоненциално с увеличаване на n .
 $T_P(n) \in \mathcal{O}(a^n)$;

n-то число на Фибоначи



```

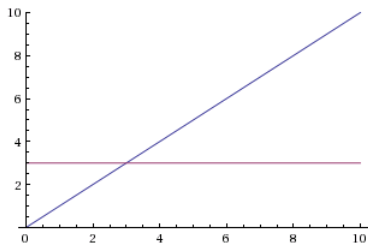
int fib_n (int n)
{
    if (n <= 1)
        return 1;
    return fib_n(n-2) + fib_n(n-1);
}

```

n-то число на Фибоначи за линейно време

```
int fib_n (int n)
{
    int a = 0, b = 1;
    while (n > 0)
    { //(a,b) -> (b,a+b)
        b += a;
        a = b - a;
        n--;
    }
    return a;
}
```

Има ли нещо между линейното и константното?



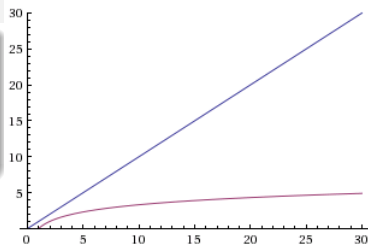
Логаритмично време

```
do something simple;
solve a
  two times simpler sub-problem;
```

```
bool find (int x, int arr[], int n)
//arr is ordered
{
  if (n == 0)
    return false;

  if (x >= arr[n/2])
    return x==arr[n/2] ||
      find (x,arr+ceil(n/2.0),n/2);

  return find (x,arr,n/2);
}
```



Сложността на проблема намалява двойно на всяка стъпка. Времето за изпълнение нараства логаритмично с увеличаване на n .
 $T_P(n) \in \mathcal{O}(\log_2(n))$;

Благодаря за вниманието!