



# **SEARCHING ALGORITHMS**



## Алгоритми за търсене

- ▶ Linear search
- ▶ Jump search
- ▶ Binary search
- ▶ Ternary Search
- ▶ Interpolation search
- ▶ Exponential search
- ▶ Fibonacci search



# Linear search

- Идея - Итерираме последователно докато не намерим търсената от нас стойност.

Best-case performance	$O(1)$
Average-case performance	$O(n)$
Worst-case performance	$O(n)$

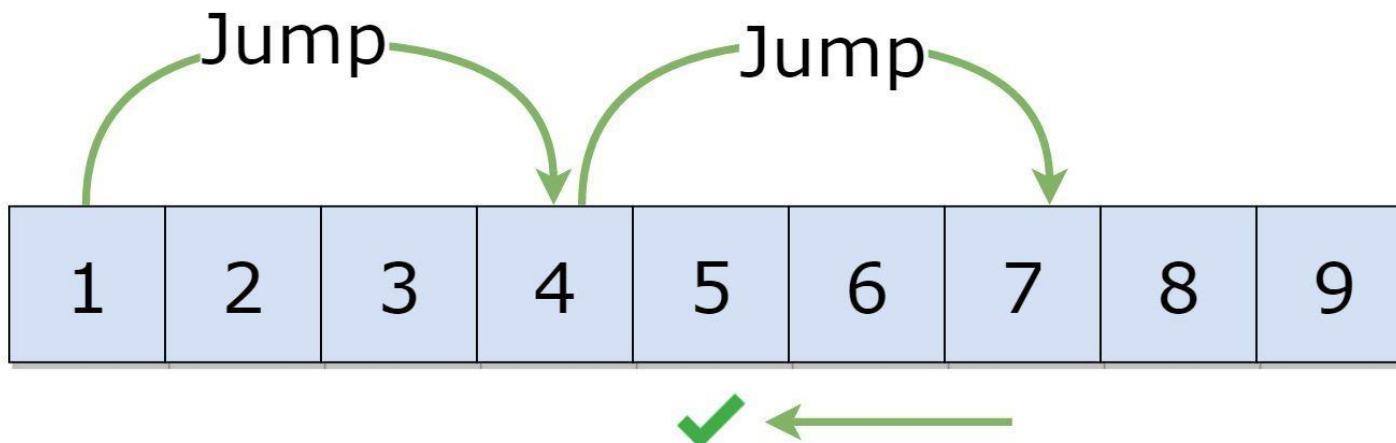
Linear Search





# Jump Search

- ▶ Идея - Прескачаме по  $\sqrt{n}$  елемента докато не достигнем елемент, по-голям от търсения.
- ▶ Връщаме се назад,  $\sqrt{n}$  позиции или докато не открием търсеният от нас елемент.



Linear Search Backwards

Best-case  
performance

$O(1)$

Average-case  
performance

$O(\sqrt{n})$

Worst-case  
performance

$O(\sqrt{n})$



# Binary search

- ▶ Прилага се върху сортирани данни или върху краен интервал от стойности  $[left, right]$ .
- ▶ Идея:
  - ▷ Фиксираме средата на интервала  $mid$  ( $mid = (left + right) / 2$ ).
  - ▷ Ако сме открили търсената от нас стойност или интервалът е празен, спираме процедурата.
  - ▷ Ако търсената от нас стойност е по-голяма от фиксираната, продължаваме процедурата в десният интервал, породен от разделянето  $(mid + 1, right)$ .
  - ▷ В противен случай в левият  $(left, mid - 1)$ .

Best-case performance

$O(1)$

Average-case performance

$O(\log n)$

Worst-case performance

$O(\log n)$

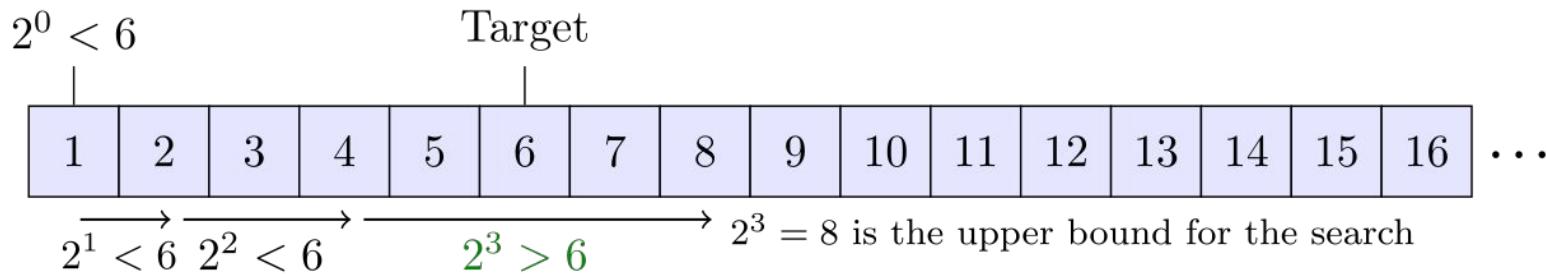
Search for 47

0	4	7	10	14	23	45	47	53
---	---	---	----	----	----	----	----	----



# Exponential Search

- ▶ Идея - Проверяваме елементите на позиции  $2^0, 2^1, \dots, 2^i, \dots$  докато елемента на позиция  $2^i$  е по-малък или равен на търсения.
- ▶ Така за търсения от нас елемент  $x$  е вярно:  
 $A[2^{i-1}] < x \leq A[2^i]$ .
- ▶ Прилагаме двоично търсене върху елементите от интервала:  $[2^{i-1} + 1 \dots 2^i]$ .



Best-case performance

$O(1)$

Average-case performance

$O(\log n)$

Worst-case performance

$O(\log n)$



# Ternary Search

- ▶ Прилага се върху сортирани данни или върху краен интервал от стойности  $[left, right]$ .
- ▶ Идея:
  - ▷ Разделяме интервала на 3 “равни” части:  $[left, m1]$ ,  $[m1, m2]$ ,  $[m2, right]$ .
  - ▷ Ако сме открили търсената от нас стойност или интервалът е празен, спираме процедурата.
  - ▷ Продължаваме процедурата в интервалът, на когото принадлежи търсената от нас стойност.

Best-case performance

$O(1)$

Average-case performance

$O(\log n)$

Worst-case performance

$O(\log n)$



# Ternary Search

Search 6

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Best-case performance

$O(1)$

Average-case performance

$O(\log n)$

Worst-case performance

$O(\log n)$

0	1	2	3	mid1	4	5	6	mid2	7	8	9
1	2	3	4		5	6	7		8	9	10

0	1	2	3	4	mid1	5	6	mid2	7	8	9
1	2	3	4	5		6	7		8	9	10

key>ar[mid1] &  
key<ar[mid2]

0	1	2	3	4	mid1	5	6	mid2	7	8	9
1	2	3	4	5		6	7		8	9	10

key>ar[mid1]&  
key<ar[mid2]

0	1	2	3	4	5	mid1	mid2	6	7	8	9
1	2	3	4	5		6		7	8	9	10

key=ar[mid1]



# Задачи

- ▶ Намерете  $\sqrt[3]{n}$  с точност до третия знак след десетичната запетая, където  $n$  се въвежда от клавиатурата.
- ▶ Sysadmin
- ▶ Sequence
- ▶ Exam
- ▶ Load
- ▶ Increase
- ▶ Socks
- ▶ Shoe Shopping
- ▶ Article
- ▶ Ферма
- ▶ Riddles
- ▶ Motherboard
- ▶ Graze



**THE  
END**