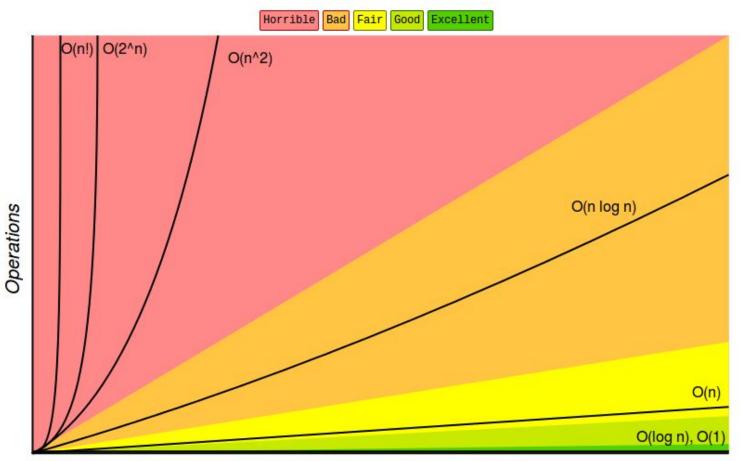
# Складність алгоритмів

Чолак Сергій

### Поняття теорії складності

- Складність вимірюється за необхідними ресурсами память/час
- O(n) старший член розкладу зручна універсальна міра
- O(g(n)) обмежена згори
- Ω(g(n)) обмежена знизу
- Θ(g(n)) обмежена зверху і знизу
  - O(1) час пошуку в хеші
  - O(n^2) елементарні алгоритми сортування
  - O(n^3) по-елементне множення матриць
  - O(c^n) повний перебір

# Дуже наочне зображення



**Flements** 

## Поширені операції з Data Structure

Data Structure	Time Complexity								Space Complexity
	Average				Worst			Worst	
	Access	Search	Insertion	Deletion	Access	Search	Insertion	Deletion	
Array	0(1)	O(n)	O(n)	Θ(n)	0(1)	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)
Stack	Θ(n)	Θ(n)	0(1)	0(1)	0(n)	0(n)	0(1)	0(1)	0(n)
Queue	Θ(n)	Θ(n)	Θ(1)	Θ(1)	0(n)	0(n)	0(1)	0(1)	0(n)
Singly-Linked List	Θ(n)	Θ(n)	0(1)	0(1)	0(n)	0(n)	0(1)	0(1)	0(n)
Doubly-Linked Lis	et Θ(n)	O(n)	0(1)	0(1)	0(n)	0(n)	0(1)	0(1)	0(n)
Skip List	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)	O(n log(n))
Hash Table	N/A	Θ(1)	Θ(1)	0(1)	N/A	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)
Binary Search Tre	ee 0(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)
Cartesian Tree	N/A	O(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	N/A	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)
B-Tree	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	O(log(n))	0(log(n))	0(log(n))	0(log(n))	0(n)
Red-Black Tree	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	O(log(n))	O(log(n))	0(log(n))	O(log(n))	0(n)
Splay Tree	N/A	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	N/A	O(log(n))	0(log(n))	0(log(n))	0(n)
AVL Tree	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	O(log(n))	0(log(n))	O(log(n))	0(log(n))	0(n)
KD Tree	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	Θ(log(n))	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)	0(n)

## Алгоритми сортування масивів

Algorithm	Time Compl	Space Complexity			
	Best	Average	Worst	Worst	
Quicksort	$\Omega(n \log(n))$	<pre>0(n log(n))</pre>	0(n^2)	0(log(n))	
Mergesort	$\Omega(n \log(n))$	O(n log(n))	O(n log(n))	0(n)	
Timsort	$\Omega(n)$	O(n log(n))	O(n log(n))	O(n)	
<u>Heapsort</u>	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n log(n))	O(n log(n))	0(1)	
Bubble Sort	$\Omega(n)$	0(n^2)	0(n^2)	0(1)	
Insertion Sort	$\Omega(n)$	0(n^2)	0(n^2)	0(1)	
Selection Sort	Ω(n^2)	0(n^2)	0(n^2)	0(1)	
Tree Sort	$\Omega(n \log(n))$	<pre>0(n log(n))</pre>	0(n^2)	0(n)	
Shell Sort	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n(log(n))^2)	O(n(log(n))^2)	0(1)	
Bucket Sort	$\Omega(n+k)$	0(n+k)	0(n^2)	O(n)	
Radix Sort	$\Omega(nk)$	O(nk)	O(nk)	0(n+k)	
Counting Sort	$\Omega(n+k)$	0(n+k)	0(n+k)	0(k)	
Cubesort	$\Omega(n)$	O(n log(n))	O(n log(n))	0(n)	

## О(1) - доступ до елементу масиву

```
bool IsFirstElementNull(IList<string> elements)
{
   return elements[0] == null;
}
```

## O(N) - перебір елементів строки

```
bool ContainsValue(IList<string> elements, string value)
  foreach (var element in elements)
    if (element == value) return true;
  return false;
```

#### O(N<sup>2</sup>) - перебір масива

```
bool ContainsDuplicates(IList<string> elements)
  for (var outer = 0; outer < elements.Count; outer++)
    for (var inner = 0; inner < elements.Count; inner++)
       // Don't compare with self
       if (outer == inner) continue;
       if (elements[outer] == elements[inner]) return true;
  return false;
```

#### O(2<sup>N</sup>) - рекурсивна функція, що зростає експоненційно

```
int Fibonacci(int number)
{
  if (number <= 1) return number;

  return Fibonacci(number - 2) + Fibonacci(number - 1);
}</pre>
```