



# Lesson 8

22.05.2023

```
public class Ex1 extends Foo {
    public static String sign() {
        return "fa";
    }

    public static void main(String[] args) {
        Ex1 ex = new Ex1();
        Foo foo = new Ex1();

        System.out.println(ex.sign() + " " + foo.sign());
    }
}

class Foo {
    public static String sign() {
        return "la";
    }
}
```

```
public class RedWood extends Tree {
    public static void main(String[] args) {
        new RedWood().go();
    }

    void go() {
        run(new Tree(), new RedWood());
        run((Tree) new RedWood(), (RedWood) new Tree());
    }

    void run(Tree t1, RedWood r1) {
        RedWood r2 = (RedWood) t1;
        Tree t2 = (Tree) r1;
    }
}

class Tree {
}
```

```
public class Ex3 extends Electronic implements Gadget {
    public void doSomething() {
        System.out.println("serf internet ...");
    }

    public static void main(String[] args) {
        new Ex3().doSomething();
        new Ex3().getPower();
    }
}

abstract class Electronic{
    void getPower(){
        System.out.println("plug in ...");
    }
}

interface Gadget{
    void doSomething();
}
```

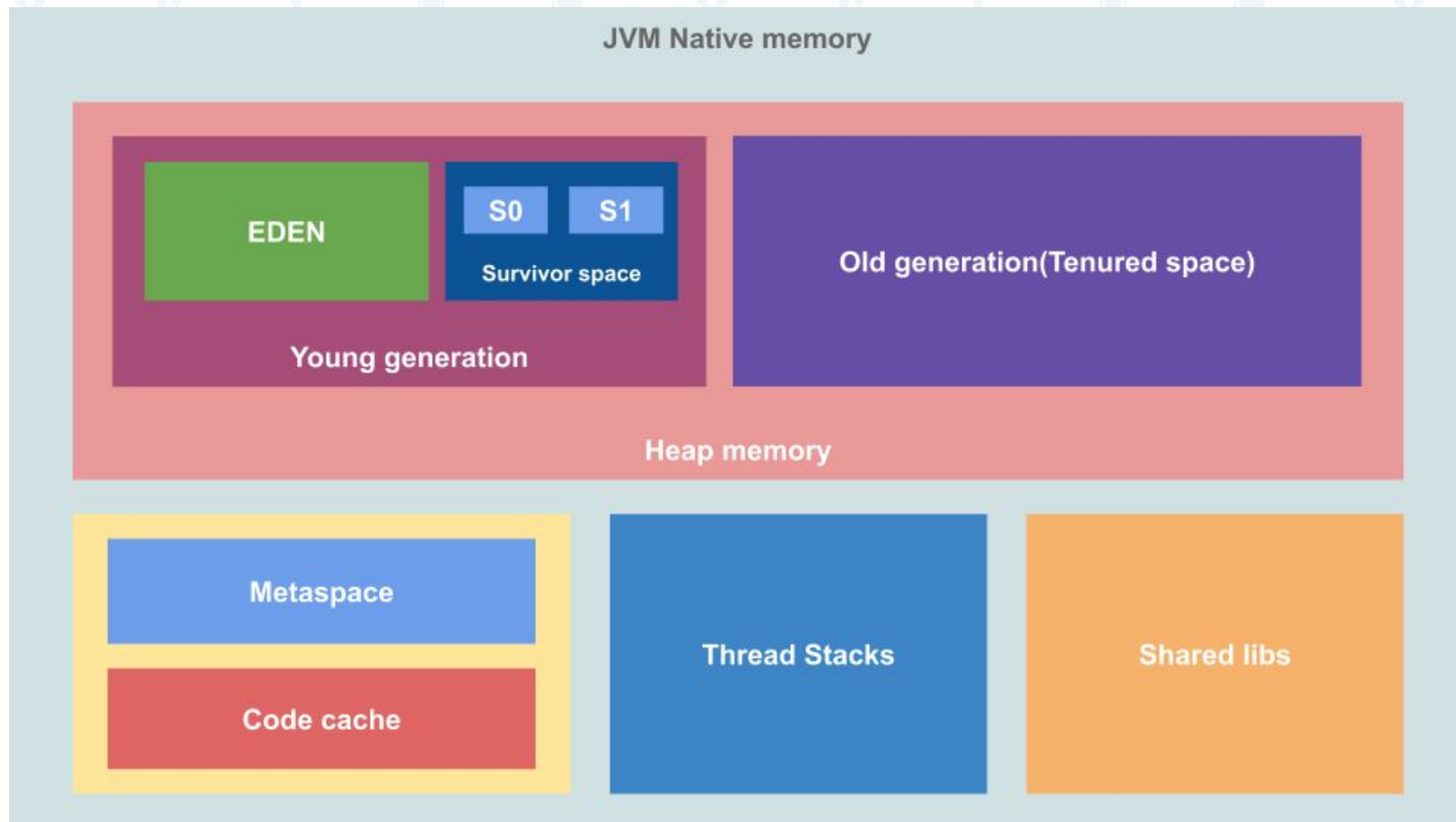
```
public class Ex4 {  
    public static void main(String[] args) {  
        int numFish = 4;  
        String fishType = "tuna";  
        String anotherFish = numFish + 1;  
        System.out.println(anotherFish + " " + fishType);  
        System.out.println(numFish + " " + 1);  
    }  
}
```

```
public class Ex5 {  
    private final static String RESULT ="2cfalse";  
    public static void main(String[] args) {  
        String a = "";  
        a += 2;  
        a += 'c';  
        a += false;  
        if (a == RESULT) System.out.println("==");  
        if (a.equals(RESULT)) System.out.println("equals");  
    }  
}
```

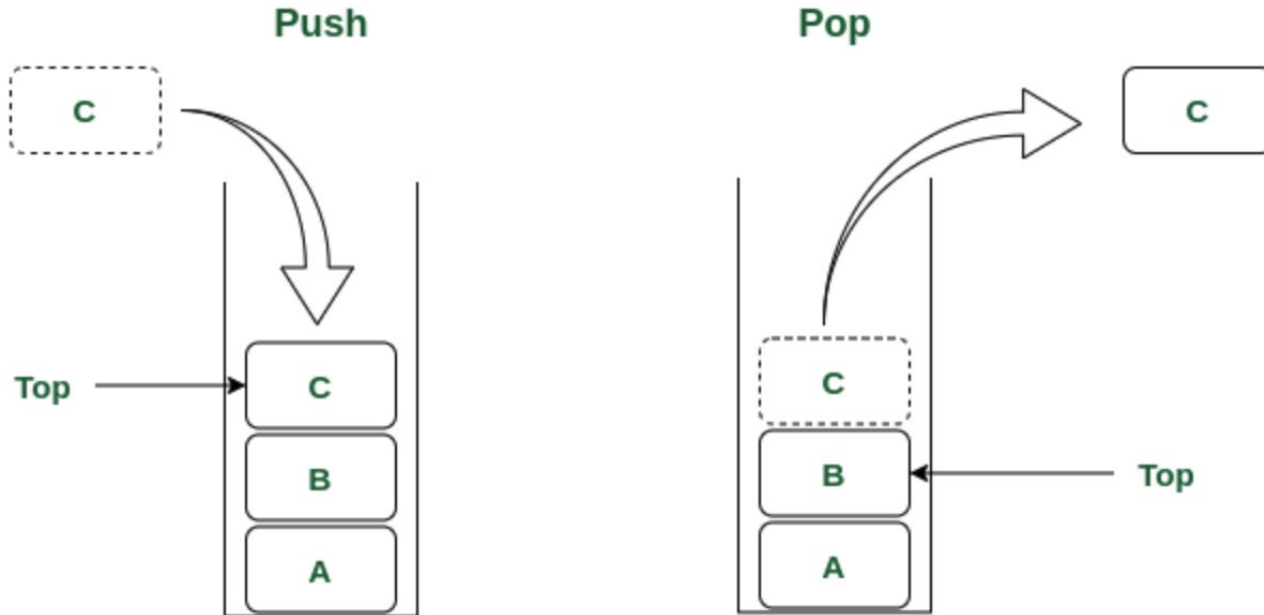
```
public class Ex6 {  
    final static short x = 2;  
    public static int y = 0;  
  
    public static void main(String[] args) {  
        for (int z =0; z < 3; z++){  
            switch (z){  
                case x: System.out.print("0 ");  
                case x - 1: System.out.print("1 ");  
                case x - 2: System.out.print("2 ");  
            }  
        }  
    }  
}
```



## Java memory model



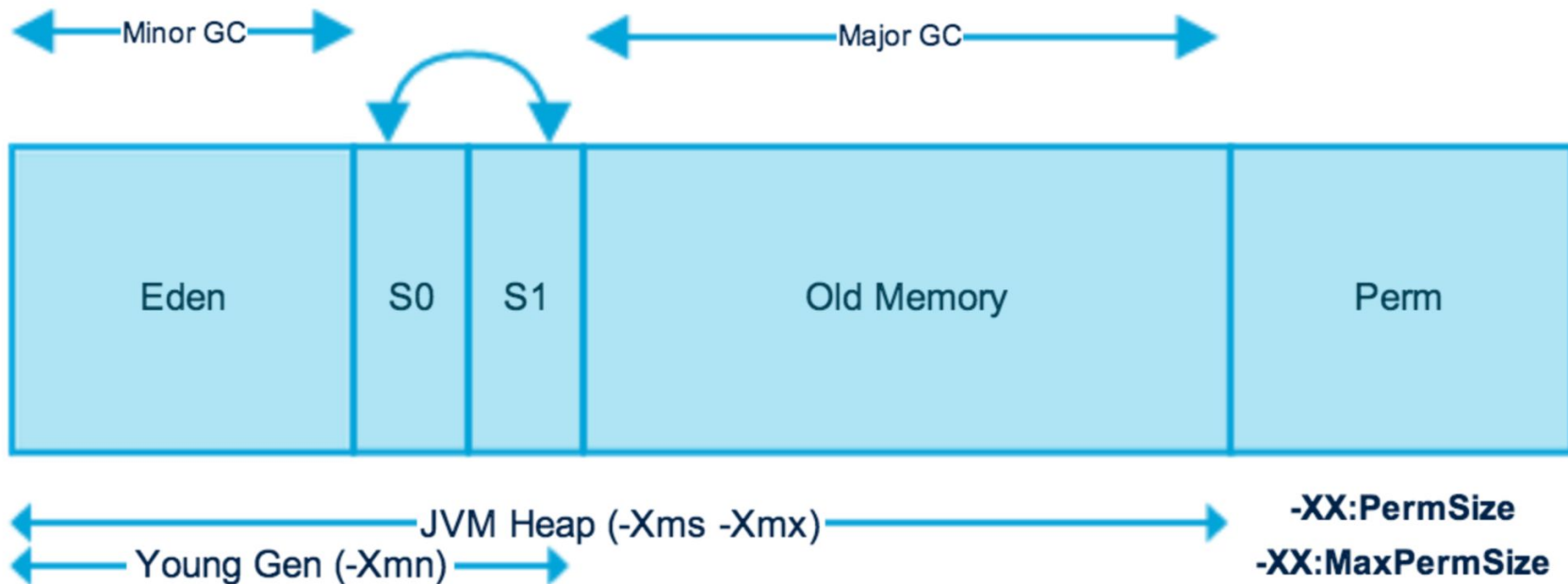




## Основні особливості стеку

- Він заповнюється та звільняється в міру виклику та завершення нових методів
- Змінні в стеку існують до тих пір, поки виконується метод якому вони були створені
- Якщо пам'ять стека буде заповнена, Java кине виняток `java.lang.StackOverflowError`
- Доступ до цієї області пам'яті здійснюється швидше, ніж до купи
- Є потокобезпечним, оскільки для кожного потоку створюється свій окремий стек

Heap



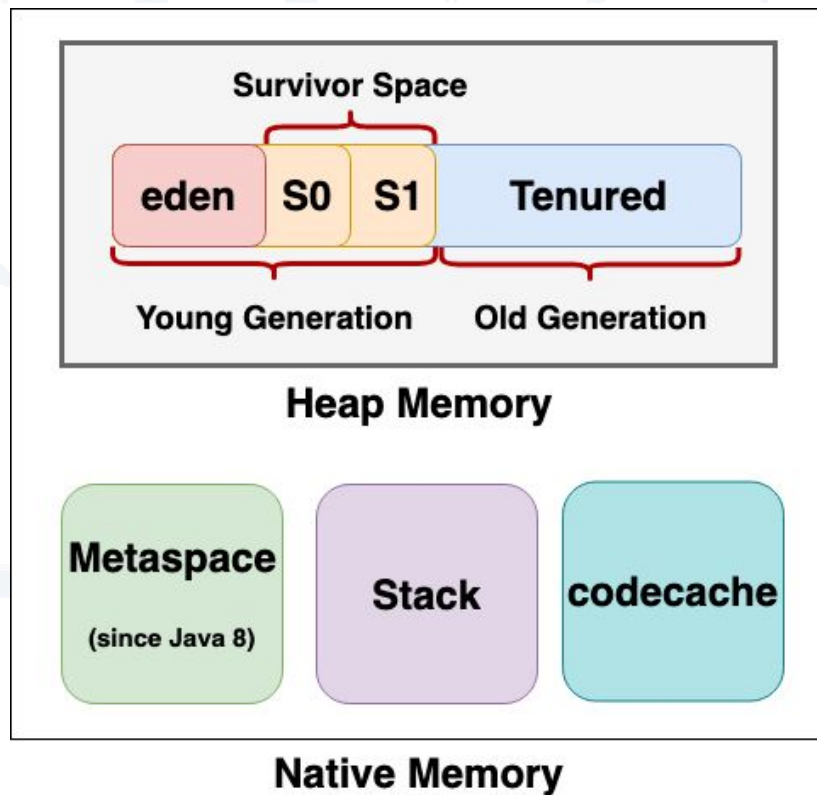
Ця область пам'яті розбита на кілька дрібніших частин, так званими поколіннями:

**Young Generation** — область, де розміщуються нещодавно створені об'єкти. Коли вона заповнюється, відбувається швидке складання сміття

**Old (Tenured) Generation** - тут зберігаються довгоживучі об'єкти. Коли об'єкти з Young Generation досягають певного порога "віку", вони переміщуються до Old Generation



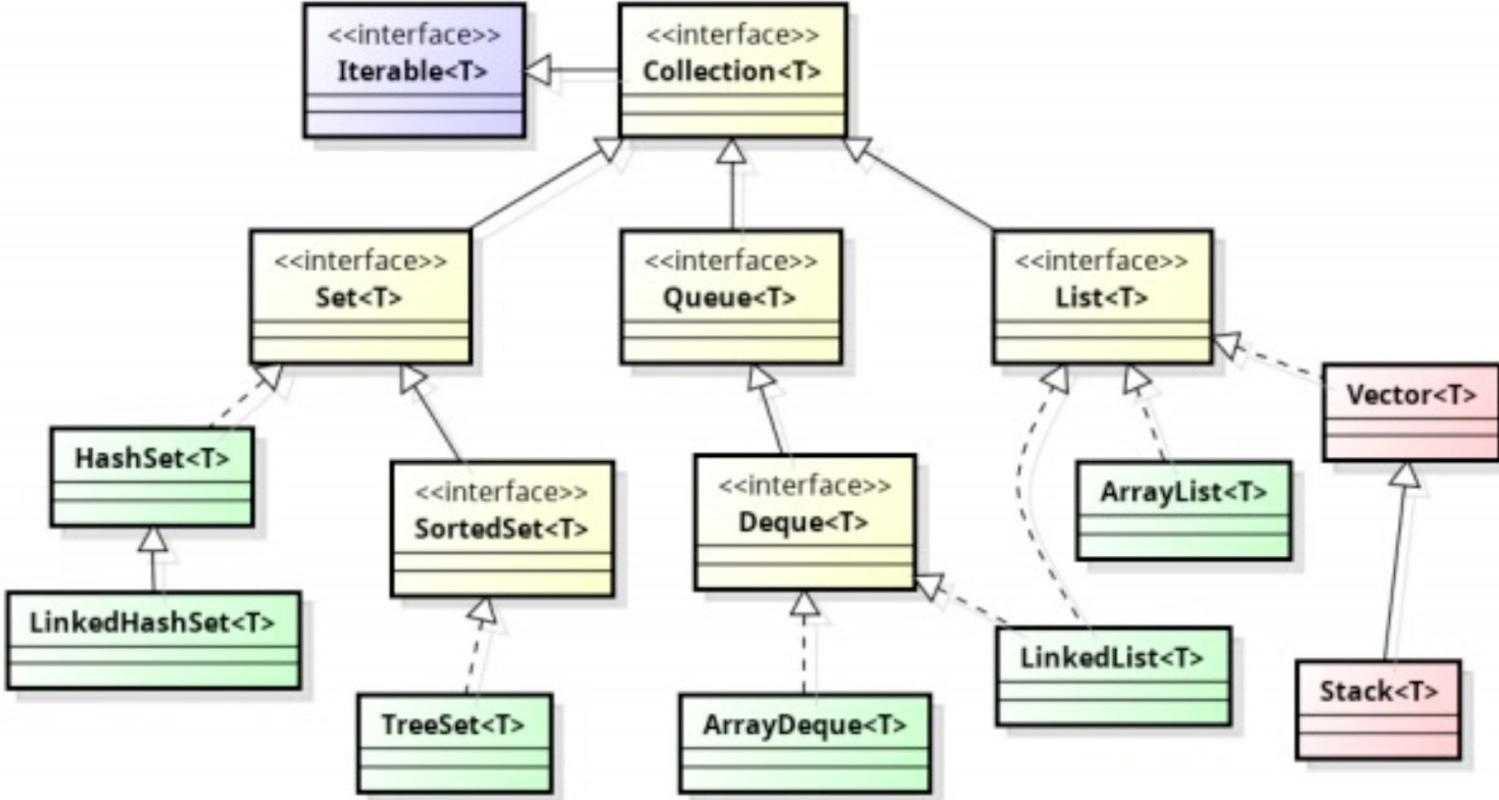
# Metaspace

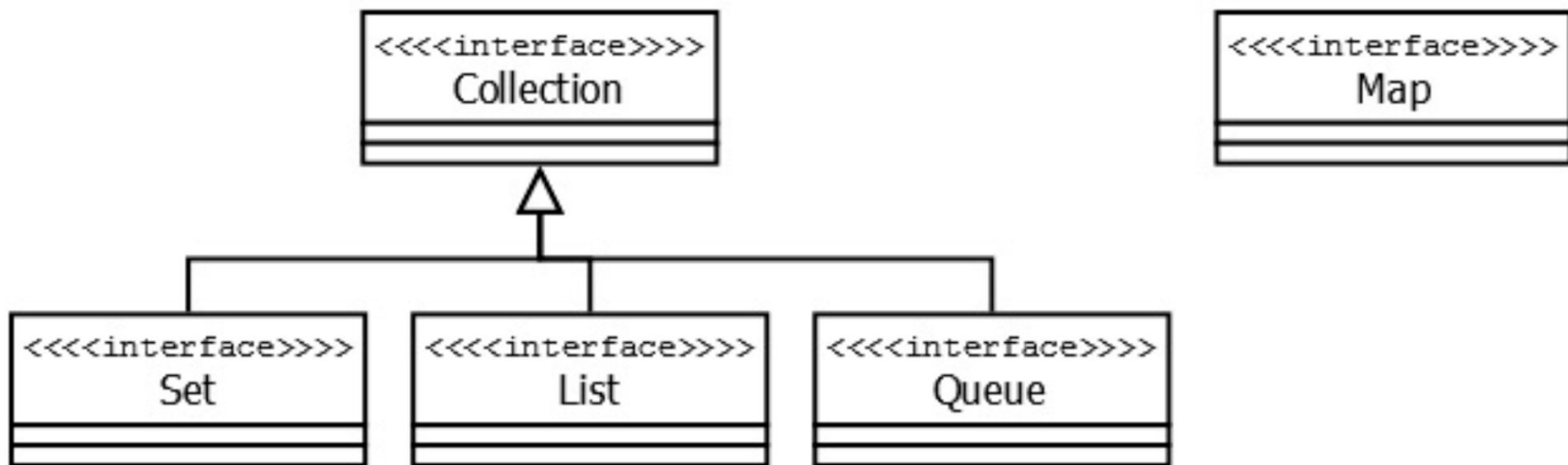


У MetaSpace віртуальна машина зберігає метадані завантажених класів. Також тут знаходяться весь статичний вміст програми, змінні примітивних типів та посилання на статичні об'єкти.



# Java Collections Framework





**Collection** - проста послідовність значень  
**Map** – набір пар “ключ значення”

## Collection.class

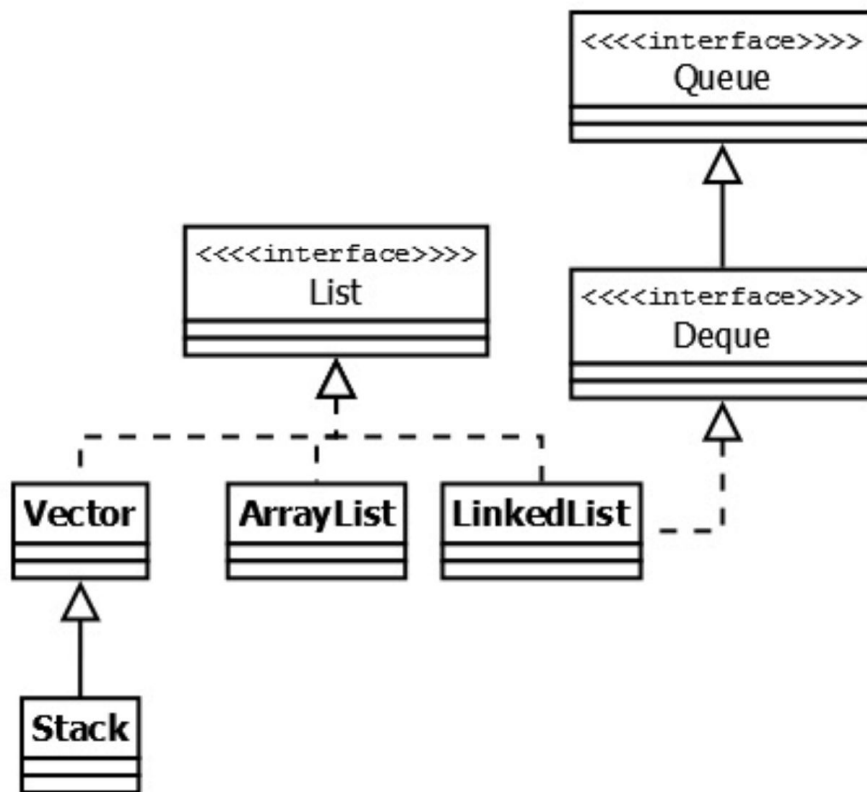
☐ Inherited members (Ctrl+F12) ☐ Anonymous Classes (Ctrl+I) ☐ Lambdas (Ctrl+L)

## Collection

- (m) add(E): boolean
- (m) addAll(Collection<? extends E>): boolean
- (m) clear(): void
- (m) contains(Object): boolean
- (m) containsAll(Collection<?>): boolean
- (m) equals(Object): boolean ↑Object
- (m) hashCode(): int ↑Object
- (m) isEmpty(): boolean
- (m) iterator(): Iterator<E> ↑Iterable
- (m) parallelStream(): Stream<E>
- (m) remove(Object): boolean
- (m) removeAll(Collection<?>): boolean
- (m) removeIf(Predicate<? super E>): boolean
- (m) retainAll(Collection<?>): boolean
- (m) size(): int
- (m) splitter(): Splitter<E> ↑Iterable
- (m) stream(): Stream<E>
- (m) toArray(): Object[]
- (m) toArray(T[]): T[]

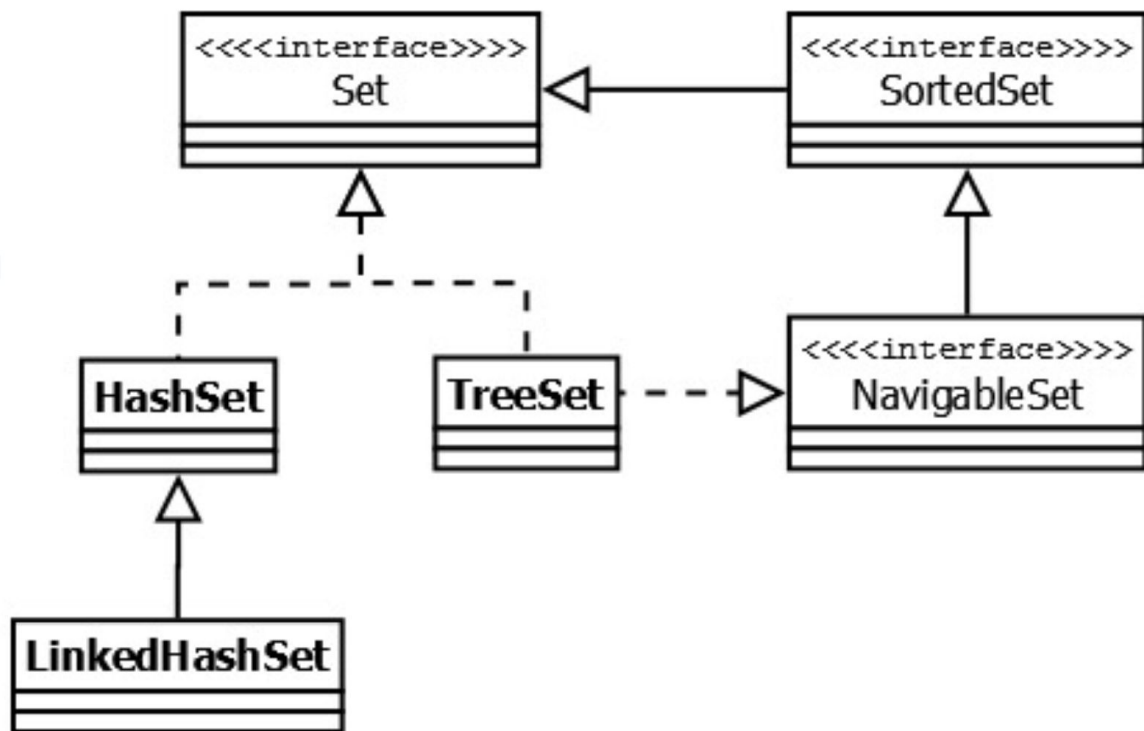
## Інтерфейс List

Реалізації цього інтерфейсу є упорядковані колекції. Крім того, розробнику надається можливість доступу до елементів колекції за індексом та за значенням



## Інтерфейс Set

Являє собою неупорядковану колекцію, яка не може містити дані, що дублюються. Є програмною моделлю математичного поняття «множина».

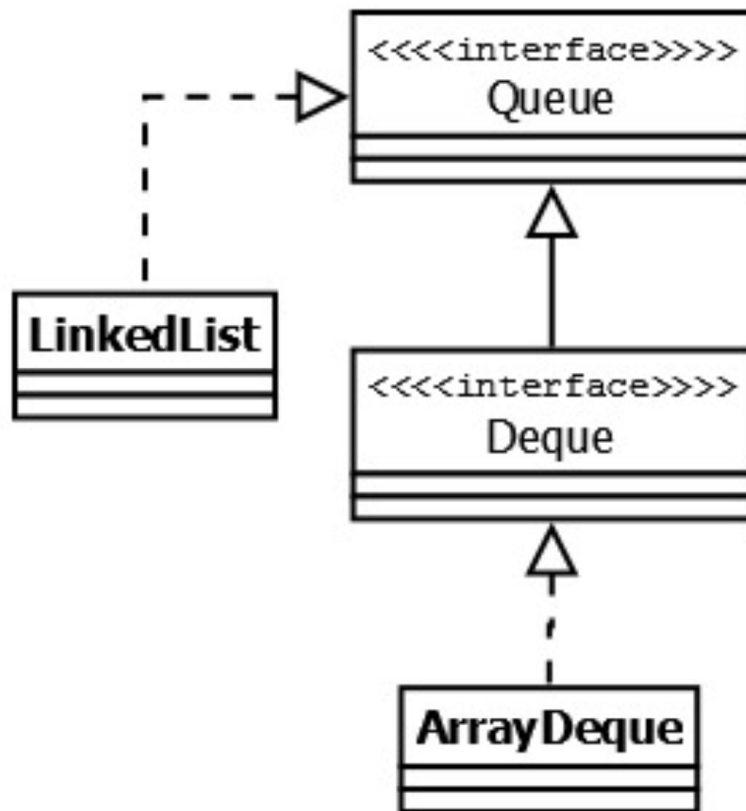






## Інтерфейс Queue

Цей інтерфейс описує колекції з певним способом вставки та вилучення елементів, а саме черги FIFO (first-in-first-out).





# Складність алгоритмів

Складність алгоритму – це кількісна характеристика, що відображає споживані алгоритмом ресурси під час виконання.

1. **Логічна складність** — кількість людино-місяців, витрачених на створення алгоритму.
2. **Статична складність** — довжина опису алгоритмів (кількість операторів).
3. **Часова складність** — час виконання алгоритму.
4. **Ємнісна складність** — кількість умовних одиниць пам'яті, необхідних для роботи алгоритму.

# $O(1)$

means **constant complexity**

No matter the input size, complexity remains the same

e.g. accessing element at index from an array

```
let a = [1, 2, 3, 4, 5];  
console.log(a[1]);
```



$$O(1) = 1$$

$$O(2) = 1$$

$$O(3) = 1$$

$$O(4) = 1$$

.....

$$O(n) = 1$$

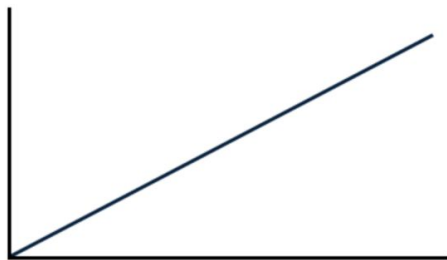
# $O(n)$

means **linear complexity**

Complexity grows linearly over time - higher the number of inputs, higher the complexity.

e.g. looping over all the items of an array

```
for (let i = 0; i <= n; i++) {  
    // do something  
}
```



$$O(1) = 1$$

$$O(2) = 2$$

$$O(3) = 3$$

$$O(4) = 4$$

.....

$$O(n) = n$$

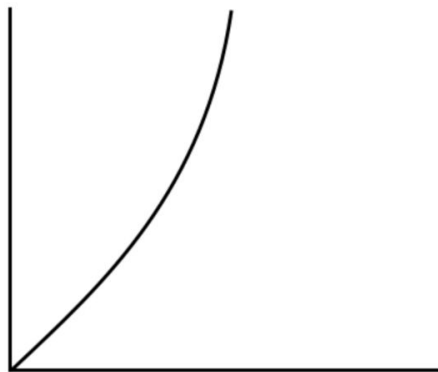
$O(n^2)$

means **quadratic complexity**

Complexity squares the number of inputs

e.g. loop within a loop

```
for (let i = 0; i <= n; i++) {  
  for (let y = 0; y <= n; y++) {  
    // do something  
  }  
}
```



$$O(1) = 1$$

$$O(2) = 4$$

$$O(3) = 9$$

$$O(4) = 16$$

.....

$$O(n) = n^2$$

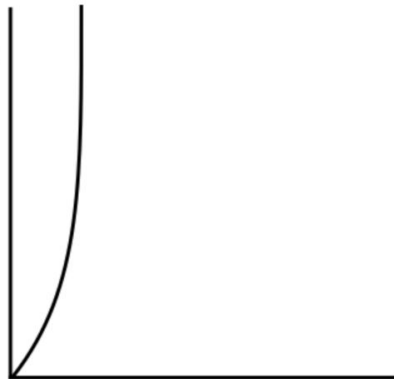
$O(2^n)$

means **exponential complexity**

complexity doubles with each addition to the input dataset

e.g. looping over all possible combinations of an array

```
function fibonacci(n) {  
  if (n <= 1) return n;  
  return fibonacci(n - 2) + fibonacci(n-1);  
}
```



$$O(1) = 1$$

$$O(2) = 4$$

$$O(3) = 8$$

$$O(4) = 16$$

$$O(5) = 32$$

$$O(6) = 64$$

.....

$$O(n) = 2^n$$

$O(\log n)$

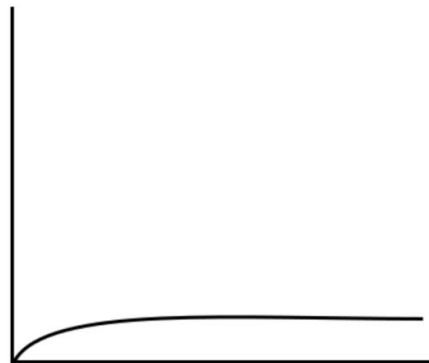
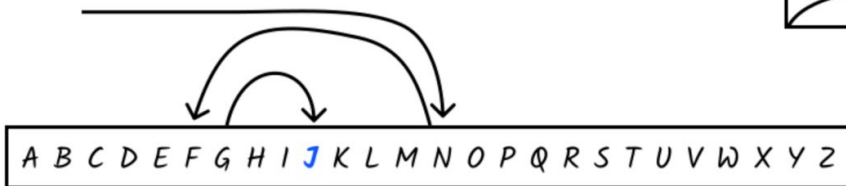
means *logarithmic complexity*

complexity goes up linearly while the input goes up exponentially

e.g. here is the example  $\log 2$

```
for (let i = 1; i <= n; i = i * 2) {  
  console.log("hello");  
}
```

another famous example is binary search



$$O(10) = 1$$

$$O(200) = 2$$

$$O(300) = 3$$

$$O(400) = 4$$

$$O(500) = 5$$

$$O(600) = 6$$

.....

$$O(n) = \log n$$

# Временная сложность

	Временная сложность							
	Среднее				Худшее			
	Индекс	Поиск	Вставка	Удаление	Индекс	Поиск	Вставка	Удаление
ArrayList	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
Vector	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
LinkedList	$O(n)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(1)$
Hashtable	n/a	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	n/a	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
HashMap	n/a	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	n/a	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
LinkedHashMap	n/a	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	n/a	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
TreeMap	n/a	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$	n/a	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$
HashSet	n/a	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	n/a	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
LinkedHashSet	n/a	$O(1)$	$O(1)$	$O(1)$	n/a	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$
TreeSet	n/a	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$	n/a	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$	$O(\log(n))$