

Програмування-1

Лекція 12

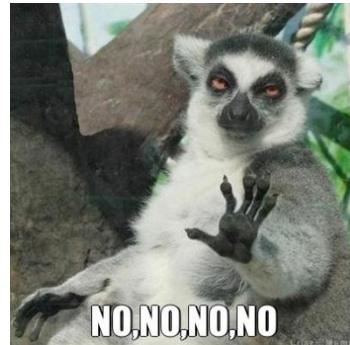
Колекції: HashSet, Map

Інтерфейс Set

- Не допускає додавання дублікатів
- Слід використовувати виключно для immutable об'єктів!
- Є нащадком Collection
 - усі методи такі ж самі як у Collection
 - додатково є контракт на унікальність елементів
- Порядок елементів при перегляді в загальному випадку не гарантується
 - SortedSet (інтерфейс) – елементи відсортовані
 - LinkedHashSet (клас) – елементи у тому порядку в якому додавались
- Реалізації: TreeSet, HashSet, LinkedHashSet, ...

Як гарантувати відсутність дублікатів у колекції?

- Відповідь:
 - перед додаванням провести пошук
 - не додавати, якщо такий елемент вже є
- Пошук має бути швидким!!!



Алгоритми пошуку

	Лінійний пошук	Двійковий пошук	Хешування
Швидкість (найгірший випадок)	O(n)	O($\log_2 n$)	Залежить від налаштувань Як правило швидший за двійковий
Вимоги до незмінності об'єктів	немає	immutable	immutable
Вимоги до функціональності	equals()	Comparable or Comparator	equals() + hashCode()

Клас HashSet

- Дублікати не допускаються ([implements Set](#))
- Для пошуку та додавання використовується **хешування** (не плутати з [кешуванням](#))
- Порядок елементів при перегляді ітератором – непередбачуваний
- Допускається запис значення **null**
- Допускається додавання об'єктів різних типів
- У об'єктів має бути правильні методи
 - [equals\(...\)](#) та [hashCode\(\)](#)
- Коректно працює лише з **immutable** об'єктами
- Українська: хеш = геш 

Клас HashSet - приклад

```
import java.util.*;

public class HashSetDemo{

    public static void main(String[] args) {

        Set set = new HashSet(); // try LinkedHashSet

        set.add("one");
        set.add("two");
        set.add("three");
        set.add("four");
        set.add("one");
        set.add("two");
        // try this:
        //set.add(new Integer(1)); // No compare = No Exception
        //set.add(null); // No NullPointerException

        // check order and duplicates
        System.out.println(set);
    }
}
```

Хешування

- Хешування – спосіб прискорення пошуку
- Приклад хешування – телефонний записник:
 - при записі – пишемо на потрібну сторінку
 - при пошуку – шукаємо ЛІШЕ на потрібній сторінці
 - якщо є на сторінці – знайшли швидко
 - якщо на потрібній сторінці немає – пошук завершено
- Хеш-функція – алгоритм, за яким на основі стану об'єкту обчислюється його хеш-код
- Хеш-код – значення, яке визначає на яку «сторінку» всередині колекції потрібно записати об'єкт



Вимоги до equals та hashCode

- **equals**

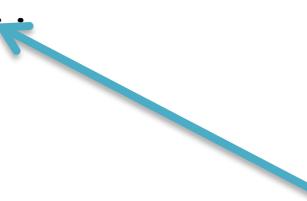
Рефлексивність	<code>x.equals(x) == true</code>
Симетричність	Якщо <code>x.equals(y) == true</code> , то <code>y.equals(x) == true</code>
Транзитивність	Якщо <code>x.equals(y) == true</code> , та <code>y.equals(z) == true</code> , то <code>x.equals(z) == true</code>
Консистентність	Послідовні виклики <code>x.equals(y)</code> мають весь час повертати або <code>true</code> або <code>false</code> , якщо об'єкти <code>x</code> та <code>y</code> не змінювались
Порівняння з null	<code>x.equals(null) == false</code>

- **hashCode**

ОБОВ'ЯЗКОВО!	Послідовні виклики <code>x.hashCode()</code> мають повернати одне й те саме значення , якщо об'єкт <code>x</code> не змінювався (це значення може змінюватись при рестарті програми)
ОБОВ'ЯЗКОВО!	Якщо <code>x.equals(y) == true</code> , то <code>x.hashCode() == y.hashCode()</code>
БАЖАНО	Якщо <code>x.equals(y) == false</code> , то <code>x.hashCode() != y.hashCode()</code>

Приклади хеш-функцій

```
class Point {  
    int x; // x = 0..100  
    int y; // y = 0..100  
    ...  
    public int hashCode() {  
        return ...  
    }  
}
```

- 
- Гарна хеш-функція:
- швидко обчислюється
 - має низький % колізій

Невірна хеш-функція	(int) (Math.random() *100);
Правильна, але погана	42; // усі об'єкти в одно відро
Не дуже гарна	x+y; // у деяких об'єктів буде колізія
Гарна	x * 97 + y; // у різних об'єктів - різні

Приклад

Є клас:

```
class Person {  
    String name;  
    String surname;  
}
```

Зробити так, щоб об'єкти цього класу можна було зберігати у HashSet

Ще кілька термінів

English	Українська	Приклад
Key, K	ключ	прізвище у записнику
Value, V	значення	телефон у записнику
bucket	відро	сторінка у записнику
hash, hash code	хеш, хеш-код	перша літера прізвища
hash function (hashCode())	хеш-функція	беремо першу літеру прізвища
capacity	ємність	кількість сторінок у записнику
load factor \geq size/capacity	максимальне значення кількість / ємність	якщо висока щільність записів на сторінках, то потрібен новий записник
collision	колізія	два та більше прізвищ на одній сторінці

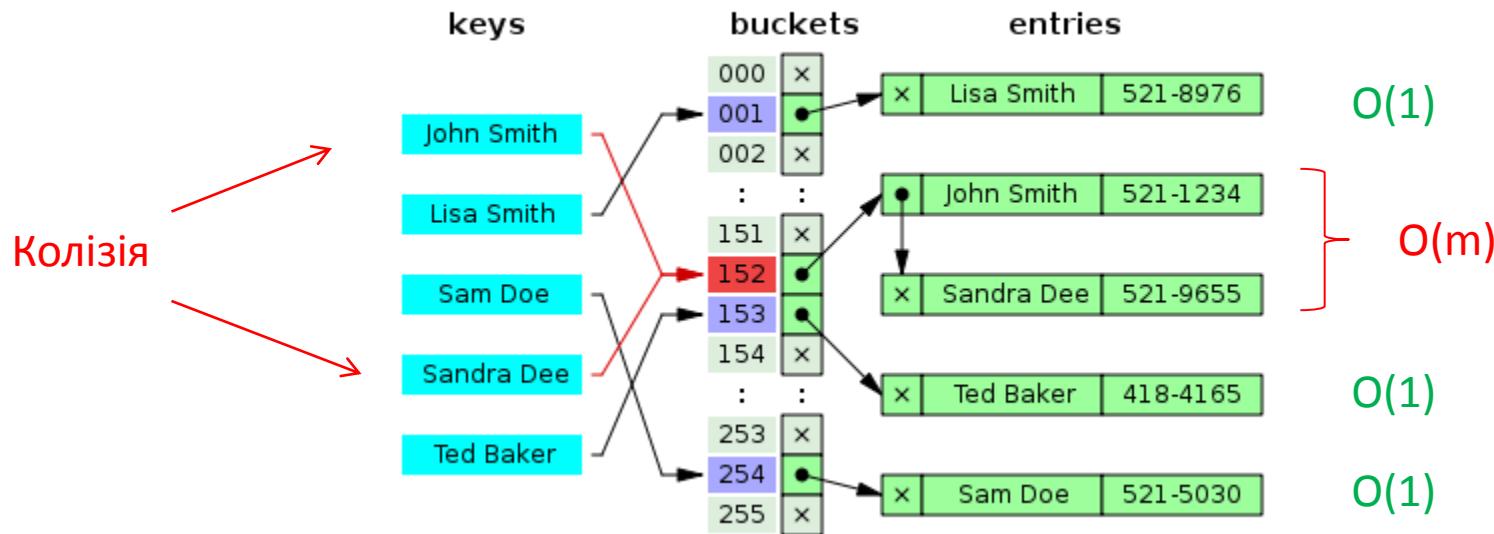
Capacity, Load Factor

Конструктор	Initial Capacity	Load Factor
HashSet()	16	0,75
HashSet(Collection c)	> c.size()	0,75
HashSet(int initialCapacity)	initialCapacity	0,75
HashSet(int initialCapacity, float loadFactor)	initialCapacity	loadFactor

Реалізація HashSet

- HashSet реалізований через HashMap 😊
 - btw, TreeSet реалізували через TreeMap 😊😊
- Алгоритм додавання/пошуку об'єкта:
 - По **об'єкту** розраховуємо **хеш**
 - По **хешу** знаходимо потрібне **відро**
 - У **відрі** - посилання на **зв'язаний список**
 - Шукаємо/додаємо об'єкт у **зв'язаний список**
 - Якщо **size/capacity > load factor**, то **resize**

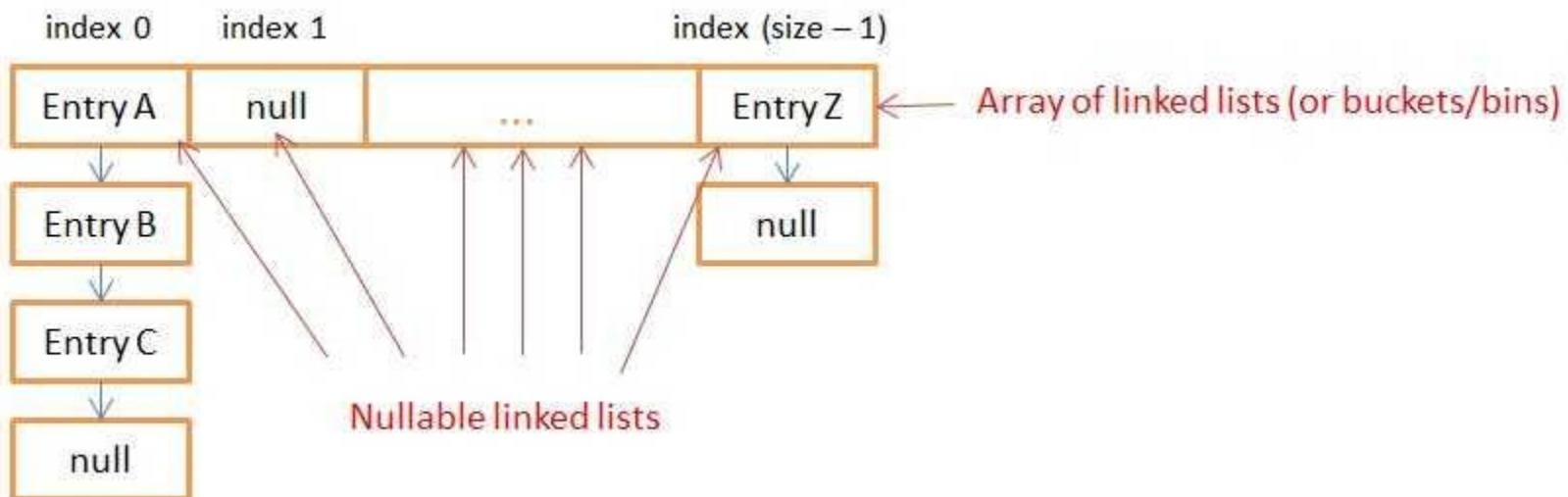
Реалізація HashSet (JDK7-: Array + Linked Lists)



Колізій немає: O(1)

Колізії є: O(m)

Реалізація HashSet (JDK7-: Array + Linked Lists)



Колізій немає: $O(1)$
Колізії є: $O(m)$

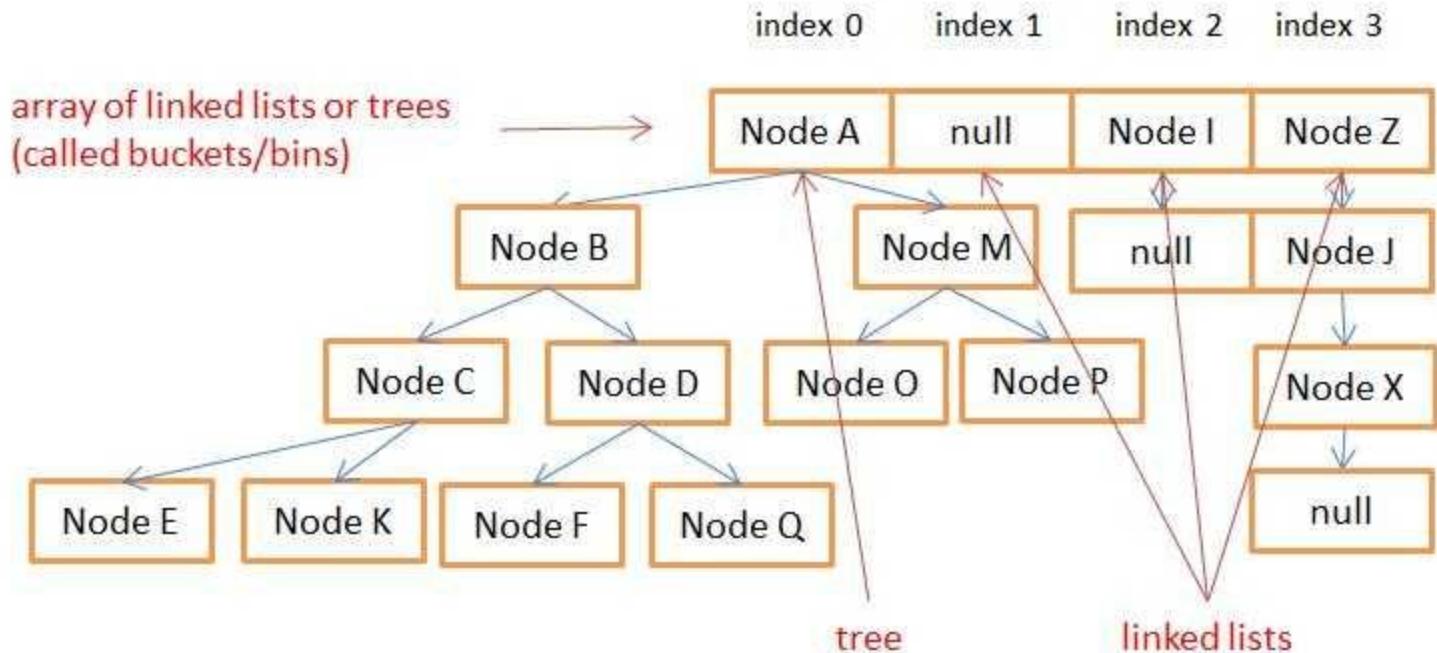
Реалізація HashSet

(JDK8+: Array + Tree / Linked Lists)



Реалізація HashSet

(JDK8+: Array + Tree / Linked Lists)



Колізій немає: $O(1)$

Колізії є, елементи Comparable: $O(\log_2 m)$

Колізії є, елементи Not Comparable: $O(m)$

HashSet vs TreeSet

	HashSet	TreeSet
Спосіб порівняння елементів	hashCode() + equals()	Comparable.compareTo()
		Comparator.compare()
Сортування при перегляді	-	+
.add(null)	+	Comparable: -
		Comparator: +/-
Швидкодія	++ $O(1)$	+
		$O(\log_2 n)$
Внутрішня реалізація	HashMap	TreeMap

Мар

- Мар – асоціативний масив
- Map<K,V>
 - K – Key
 - V – Value
- Map<K,V> це інтерфейс
 - TreeMap<K,V> - клас
 - HashMap<K,V> - клас
- Entry<K,V> - пара «ключ-значення»

Map<K,V>

V	put(K key, V value)
V	get(Object key)
V	remove(Object key)
boolean	containsKey(Object key)
boolean	containsValue(Object value)

void	clear()
boolean	isEmpty()
int	size()

Set<K>	keySet()
Collection<V>	values()
Set<Map.Entry<K,V>>	entrySet()

void	putAll(Map<? extends K,? extends V> m)
------	--

boolean	equals(Object o)
int	hashCode()

Map.Entry<K,V>

K	getKey()
V	getValue()
V	setValue(V value)

boolean	equals(Object o)
int	hashCode()

Мар - приклад

```
HashMap<String, String> map = new HashMap<>();  
  
map.put("Ivanov", "555-1234");  
map.put("Petrov", "555-0000");  
map.put("Ivanov", "555-4242");  
map.put("Petrova", "555-0000");  
  
System.out.println(map.size());  
System.out.println(map.get("Ivanov"));  
  
for (String surname : map.keySet()) {  
    System.out.println(surname);  
}  
  
for (String phone : map.values()) {  
    System.out.println(phone);  
}  
  
for (Map.Entry<String, String> entry : map.entrySet()) {  
    System.out.println(entry.getKey() + " : " + entry.getValue());  
}
```

3	
555-4242	
Petrov	
Petrova	
Ivanov	
555-0000	
555-0000	
555-4242	
Petrov : 555-0000	
Petrova : 555-0000	
Ivanov : 555-4242	

SubList, SubSet

- Створення підколекції з колекції
- Зміни у підколекції змінюють основну колекцію

```
List list = new ArrayList();
list.add("a");
list.add("b");
list.add("c");
list.add("d");
list.add("e");
list.add("f");

System.out.println("list: " + list);
List view = list.subList(2, 5);

System.out.println("view: " + view);
view.remove(1);
System.out.println("view: " + view);
System.out.println("list: " + list);
```

output:
list: [a, b, c, d, e, f]

view: [c, d, e]

view: [c, e]
list: [a, b, c, e, f]

Колекції в JDK 1.0

- Основні представники:
 - **Vector** – масив змінної довжини. Використовуйте **ArrayList**
 - **Stack** – стек FILO. Використовуйте **Deque**
 - **Hashtable** – асоціативний масив. Використовуйте **Map**
 - було заборонено використовувати **null** як ключ
 - **Enumeration** – перегляд колекції. Використовуйте **Iterator**
 - не дозволялось видаляти елементи при перегляді
- Старі колекції - **thread-safe** (надійні при паралельних обчисленнях але повільні)
 - Це не завжди потрібно
 - Трохи знижає швидкість
- Нові колекції за замовчуванням не мають такої надлишковості
 - Працюють трохи швидше
- Якщо в нових колекціях потрібна надійність **thread-safe** – за допомогою утилітного класу **Collections** можна отримати **thread-safe**