Programowanie 1

Mateusz Duraj

Agenda



- Zestaw narzędzi potrzebny na zajęciach
- Algorytmy na przykładzie wyszukiwania elementów i sortowania
- Przykładowe algorytmy zadawane podczas rekrutacji
- Złożoność obliczeniowa
- Struktury danych na przykładzie stosu i kolejki
- Wprowadzenie do Java Collection Framework
- Mapy i haszowania

Algorytm trudne słowo, na proste rzeczy





Autor: Prawa do korzystania z materiałów posiada Software Development Academy



Instrukcja switch

```
Color color = \dots
switch (color) {
case GREEN:
   /* 1 */
   break;
case RED:
   /* 2 */
   break;
```



Operatory warunkowe

```
int number = ...;
if (number % 2 == 0) {
    System.out.println("Number is even!");
} else {
    System.out.println("Number is odd!");
}
```



Petle for, while, do-while

```
for (int i = 0; i < 10; ++i) {
   for (int j = 0; j < 5; ++j) {
       System.out.println(j);
   }
}</pre>
```



Konstrukcje złożone

```
int number = 0;
while (number < 10) {
    System.out.println(number);
    if (number < 5) {
        ++number;
        continue;
    }
    number += 2;
}</pre>
```

Złożoność obliczeniowa



 Analiza złożoności jest miarą pozwalającą niezależną od zmiennych czynników (procesor/ram itd.) pozwalającą określić wydajnośc danego algorytmu

Złożoność obliczeniowa



Wyrózniamy dwa rodzaje złozoności:

- Czasową opisuje ilość czasu potrzebnego do wykonania algorytmu
- Pamięciową jest miarą opisującą wykorzystanie pamięci

Złożoność obliczeniowa, n – liczba elementów



- Stałoczasowy O(1) algorytm jest stałocasowy, jeśli czas wykonania nie zależy od rozmiaru danych danych wejściowych (np. Pobranie i-tego elementu z tablicy)
- Logarytmiczny O(logn) klasa logarytmiczna , gdy podwajanie liczby elementów, nie podwaja czasu(wyszukiwanie binarne)
- Liniowy O(n)— algorytm jest liniowy, jeśli czas jego wykonania jest proporcjonalny do rozmiaru danych wejściowych (iterowanie po wszystkich elementach tablicy)
- Quasi(ang. Prawie) Liniowy O(n logn) Każdy element tablicy musi być porównany z pozostałymi bardzo dużo operacji porównania(Algorytmy sortowania)
- **Kwadratowy O(n^2)**—algorytm jest kwadratowy, jeśli czas jego wykonania jest proporcjonalny do **n^2**. Jeśli np. Musimy porównywać każdy element listy ze wszystkimi innymi (*zagnieżdzone pętle for*)

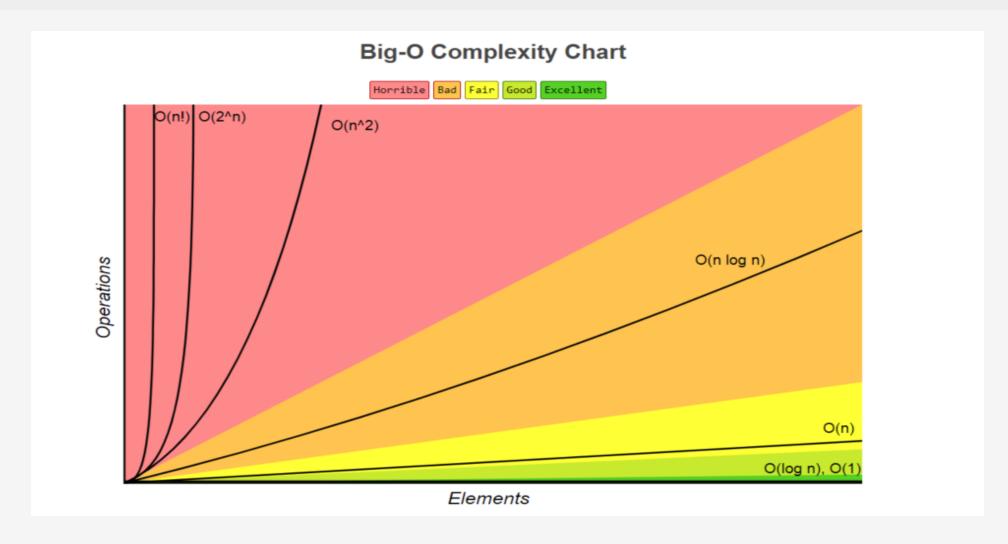
Złożoność obliczeniowa – klasy złożoności



n	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
logarytmiczna (log n)	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
liniowa (n)	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
liniowo logarytmiczna (nlog n)	0	1	1	2	3	5	6	7	9	10	11	13	14	16
kwadratowa (n^2)	1	4	9	16	25	36	49	64	81	100	121	144	169	196
sześcienna (n^3)	1	8	27	64	125	216	343	512	729	1000	1331	1728	2197	2744
wykładnicza (2^n)	2	4	8	16	32	64	128	256	512	1024	2048	4096	8192	16384
silnia (n!)	1	2	6	24	120	720	5040	40320	362880	3628800	39916800	4,79E+08	6,23E+09	8,72E+10

Złożoność obliczeniowa – klasy złożoności





Źródło: http://bigocheatsheet.com/

Autor:

Złożoność czasowa- analiza dla sumy



```
public static int sumAllElements(int[] tablica) {
   int sum = 0;

   for(int i = 0; i < tablica.length; i++) {
       sum =+ tablica[i];
   }

   return sum;
}</pre>
```

Mamy jedną operację przypisania **int sum = 0,** następnie w pętli for wykonujemy tyle razy ile jest elementów w tablicy. Na końcu mamy instrukcję **return sum,** jako ostatnią operację

$$F(n) = ?$$

Złożoność obliczeniowa – Notacja O (dużego O)



W przypadku O-notacji, możemy ignorować stałe liczbowe:

•
$$F(n) = 1 + n + 1 + 1 = n + 2$$

•
$$F(n) = 0.5 * n = n$$

Złożoność pamięciowa- Notacja O (dużego O)



Podobnie jak złożoność czasowa jest miarą czasu działania algorytmu, tak złożoność pamięciowa jest miarą ilości wykorzystanej pamięci.

Złożoność obliczeniowa



Otwórz klasę BigO.java-przykłady złożoności

Złożoność obliczeniowa – co potrzebujemy do rozmowy o pracę



- Znać złożoności podstawowych operacji na strukturach danych (add/remove/edit/update) dla List, Kolejek, Stosu, Map
- Złożoność obliczeniową podstawowych algorytmów sortowania
- Okreslić złozonośc przestawionych prostych algorytmów (jak np. w BigO.java)

Tablica (ang. Array) - statyczna struktura danych



- Do konkretnego elementu odwołujemy się za pomocą klucza (indeksu)
- Stały rozmiar deklarowany przy tworzeniu tablicy
- Gwarantowany dostęp w tym samym czasie do każdego elementu tablicy

```
// deklaracja
int[] tablica;
// inicjalizacja n elementowej tablicy
tablica = new int[n];
// przypisanie wartości 13 n-temu elementowi tablicy
tablica[n] = 1;
// pobranie długości tablicy
int dlugosc = tablica.length;
// kopiowanie tablicy
int[] kopia = tablica.clone();
```

Tablica zadanie - klasa TableTask1



- 1. Wypełniamy tablicę kolejnymi wartościami od 1 do 10 czyli: [0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
- Co drugą liczbę zwiększamy o wartość jej poprzednika(pierwsza pętla)
 oczekujemy: [0, 1, 2, 5, 4, 9, 6, 13, 8, 17]
- 3. Każdą liczbę parzystą(nie indeks) dzielimy przez 2 (druga pętla) oczekujemy: [0, 1, 1, 5, 2, 9, 3, 13, 4, 17]
- 4. Sumujemy wszystkie liczby w tablicy oczekujemy: 55

Sortowanie na przykładzie prostych algorytmów



Sortowaniem nazywamy proces, w wyniku którego zbiór wartości zostaje uporządkowany w kolejności rosnącej bądź malejącej. Sortowania używamy w celu:

- Uzyskania bardziej czytelnego wyniku
- Przyspieszenia niektórych operacji(np. scalenie dwóch posortowanych list, wyszukiwanie elementu)

Sortowanie bąbelkowe (ang. Bubble sort)



Polega na porównywaniu dwóch kolejnych elementów i zamianie ich kolejności

$$\underbrace{[\frac{4,2}{4},5,1,7]}_{4>2} \to [2,\underbrace{4,5}_{4<5},1,7] \to [2,4,\underbrace{5,1}_{5>1},7] \to [2,4,1,\underbrace{5,7}_{5<7}]$$

$$\underbrace{[\frac{2,4}{2},1,5,7]}_{2<4} \to [2,\underbrace{4,1}_{4>1},5,7] \to [2,1,\underbrace{4,5}_{4<5},7]$$

$$\underbrace{[\frac{2,1}{2},4,5,7]}_{2>1} \to [1,\underbrace{2,4}_{2<4},5,7]$$

$$\underbrace{[\frac{1,2}{2},4,5,7]}_{1<2} \to [\frac{1,2}{2},4,5,7]$$

Sortowanie bąbelkowe (ang. Bubble sort)



Mamy następująca tablice:

Iteration 1:	Iteration 2:	Iteration 3:	Iteration 4:
6 4 1 2 5	4 1 2 5 6	1 2 4 5 6	1 2 4 5 6
4 6 1 2 5	1 4 2 5 6	1 2 4 5 6	1 2 4 5 6
4 1 6 2 5	1 2 4 5 6	1 2 4 5 6	
4 1 2 6 5	1 2 4 5 6		
4 1 2 5 6		s 11	

Sortowanie bąbelkowe ZADANIE



Zaimplementuj algorytm sortowania bąbelkowego , korzystając z poniższego pseudokodu w klasie **BubbleSort**. Pamiętaj o testach w BubbleSortTest.java

Autor:

Sortowanie bąbelkowe PYTANIE



Jaką złożoność obliczeniową ma algorytm sortowania bąbelkowego?

Sortowanie przez wybieranie (ang. Selection sort)



Algorytm przedstawia się następująco:

- Wyszukaj minimalną wartośc z tablicy spośród elementów od i do końca tablicy
- Zamień wartość mimimalną, z elementem na pozycji i

Sortowanie przez wybieranie (ang. Selection sort)



Przykładowo dla tablicy: int array = new int[] {9,1,6,8,4,3,2,0}

nr iteracji (wartość i)	tablica	minimum
0	[9,1,6,8,4,3,2, <mark>0</mark>]	0
1	[<mark>0,</mark> 1,6,8,4,3,2,9]	1 (element znajduje się na właściwej pozycji)
2	[<mark>0,1</mark> ,6,8,4,3, <mark>2</mark> ,9]	2
3	[<mark>0,1,2</mark> ,8,4,3,6,9]	3
4	[<mark>0,1,2,3</mark> ,4,8,6,9]	4 (element znajduje się na właściwej pozycji)
5	[<mark>0,1,2,3,4</mark> ,8,6,9]	6
6	[<mark>0,1,2,3,4,6</mark> ,8,9]	8 (element znajduje się na właściwej pozycji)

Sortowanie przez wybieranie (ang. Selection sort)



- Na podstawie pseudokodu, w klasie SelectionSort.java
- Należy zaimplementować algorytm sortowania przez wybieranie.
- W celu weryfikacji poprawności sprawdź wykonanie testu SelectionSortTest.java
- Określ złozoność algorytmu
- Czy da się jakoś przyspieczyć działanie*

For i = 0 to n - 2

min_pozycja= pozycja najmniejszej wartości z zakresu od tablica[i] do tablica[n-1]
Zamień tablica[i] z tablica[min_pozycja]

Sortowanie przez wstawianie – ZADANIE DOMOWE



- Na podstawie pseudokodu, w klasie InsertionSort.java
- Należy zaimplementować algorytm sortowania przez wybieranie.
- W celu weryfikacji poprawności sprawdź wykonanie testu InsertionSortTest.java

0. Insert_sort(A, n)

- 1. for i=2 to n:
- 2. klucz = A[i]
- 3 # Wstaw A[i] w posortowany ciąg A[1 ... i-1]
- 4. j = i 1
- 5. while j>0 and A[j]>klucz:
- 6. A[j + 1] = A[j]
- 7. j = j 1
- 8. A[j + 1] = klucz

Algorytmy wyszukiwania liniowego



 Przeglądaj kolejne elementy zbioru. Jeśli przegląany element posiada odpowiednie własności(np. jest liczbą o poszkiwanej wartości), to zwróć jego pozycję w zbiorze. Jeżeli nie ma odpowiedniego elementu zwróć -1.

Algorytmy wyszukiwania liniowego - Zadanie



- Zaimplementuj w klasie LinearSearch i przetestuj w LinearSerachTest
- Jaka jest złożoność algortmu?

Algorytmy wyszkiwania – wyszukiwanie binarne



- Wyszukiwanie binarne jest algorytmem opierającym się na metodzie dziel i zwycięzaj.
- W czasie logarytmicznym algorytm stwierdza, czy szukany element znajduj się w **uporządkowanej** tablicy.

Wyszukiwanie binarne vs liniowe



Wyszukiwanie liniowe – iterujemy po każdym elementcie tablicy.

• Dla tablicy elementów zawierającej milion elementów, wyszukiwanie binarne musi sprawdzić 20 elementów $(\log_2 1000\,000 \approx 20)$

 Dla porówniania wyszukiwanie liniowe wymaga w najgorszym przypadku przejrzenia wszystkich elementów tablicy



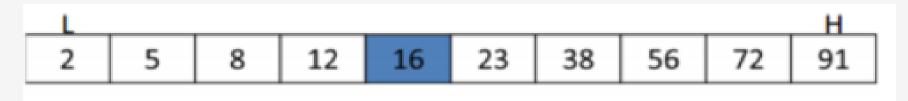
Dana jest następująca tablica i szukamy liczby 23:





Dana jest następująca tablica i szukamy liczby 23:

Piewsza iteracja array[middle]=16 < 23, więc szukamy w 2 połowie tablicy:





Dana jest następująca tablica i szukamy liczby 23:

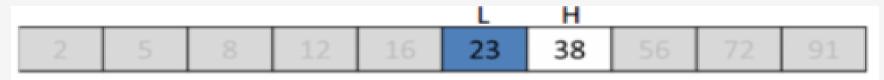
Druga iteracja array[middle]=56 < 23, więc szukamy w 1 połowie tablicy:





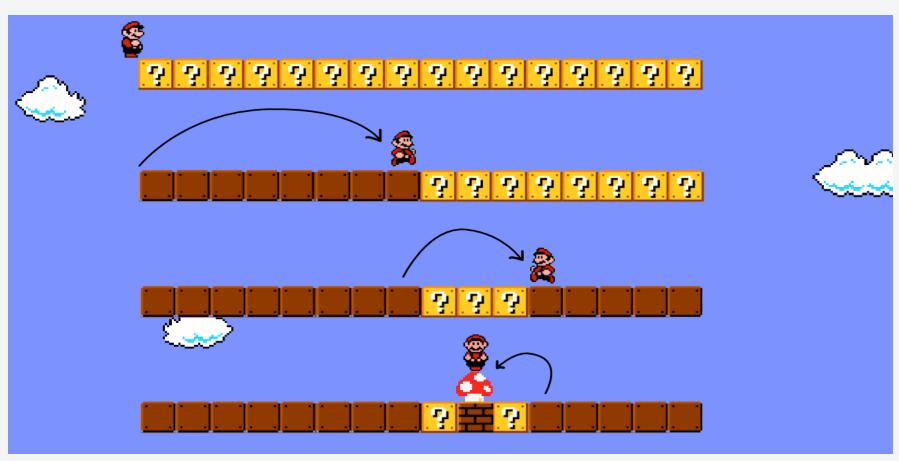
Dana jest następująca tablica i szukamy liczby 23:

Trzecia iteracja array[middle]=23 = 23, element znajduję się na 5 pozycji:



Wyszukiwanie binarne





https://www.topcoder.com/wp-content/uploads/2017/07/binary-search.png

Wyszukiwanie binarne – Zadanie



Dla poniższego pseudokodu, zaimplementuj w klasie **BinarySearchAlgorithm.java,** metodę **binarySearch**, oraz sprawdz jej poprawność wykorzystując testy **BinarySearchAlgorithmTest.java**

```
binarySearch(A[1..N], numberToSearch)
    min←0, max←N, min←0
    while(max != min)
        mid = (min + max)/2
        if(A[mid] == search)
            return mid
        else if(a[mid]<search)
            min = mid
        else
            max = mid
        return -1</pre>
```

Autor:

ALGORYTMY - ZADANIA REKRUTACYJNE 1



Dokończ implementacje w klasach algorytmu:

• Anagram.java

ALGORYTMY - ZADANIA REKRUTACYJNE 2



Dokończ implementacje w klasach algorytmu:

• StringReversing.java

ALGORYTMY - ZADANIA REKRUTACYJNE 3



Dokończ implementacje w klasach algorytmu:

• IntReverser.java

ALGORYTMY - Na co się przygotować do rozmowy



- Zaimplementować prosty algorytm (wyszukiwanie elementu maksymalnego, anagram itp..)
- Znać proste algorytmy sortowania (bąbelkowe, przez wstawianie)
- Potrafić określić złozonośc obliczeniową podanego algorytmu

ALGORYTMY – GDZIE SZUKAĆ ZADAŃ



- https://www.hackerearth.com/practice/ na początek wiedza teoretyczna + praktyczna
- https://pl.spoj.com/ bardzo duża baza danych z zadaniami z algorytmów
- https://www.hackerrank.com/ bardzo podobna platforma do spoja, firmy dość często weryfikują z użyciem tej platformy potencjalnych kandydatów

Wiecej o online platformach do rozwiązywania problemów z algorytmów w wątpu: https://www.quora.com/Should-I-do-HackerRank-SPOJ-TopCoder-CodeForces-or-CodeChef

ALGORYTMY - ZADANIA DOMOWE



Zapoznaj się i zaimplementuj algorytmy:

- Sita Eratostenesa (https://pl.wikipedia.org/wiki/Sito_Eratostenesa)
- Szyfru cezara(https://pl.wikipedia.org/wiki/Szyfr_Cezara)

Struktury danych



Dotychczas omówiliśmy:

- Tablice (ang. Array) statyczne struktury danych (musimy na początku podać rozmiar danych
- Listy jednokierunkowe i dwukierunkowe

Stos



Stos(ang. Stack) - jest liniową listą, w której elementy są dodwana i usuwane na samym końcu. Doskonałym przykładem jest "stos talerzy", umieszczony na stole, jeden na drugim. Kiedy potrzeba talerza, ten zdejmowany jest z wierzchołka stosu. Kiedy brudny talerz zostanie umyty, zostaje dodany na wierzołek stosu.

Stos



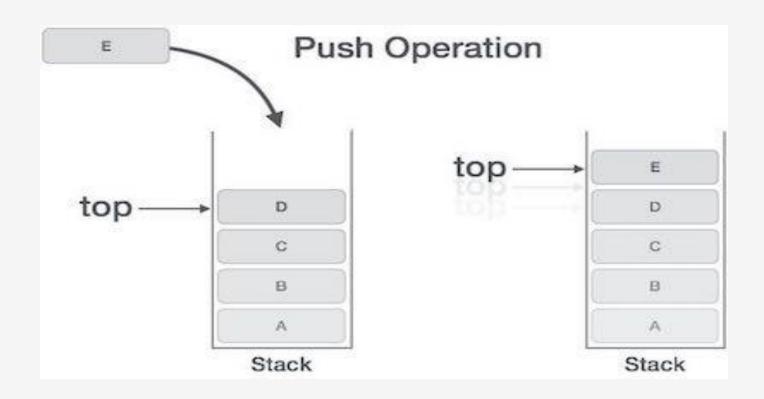
Stos to bufor typu LIFO (ang.Last In, First Out) ostatni na wejściu, pierwszy na wyjściu.

Metody dla Stosu:

- void push(T data) -dodanie na stosie elementu.

Stos – operacja push

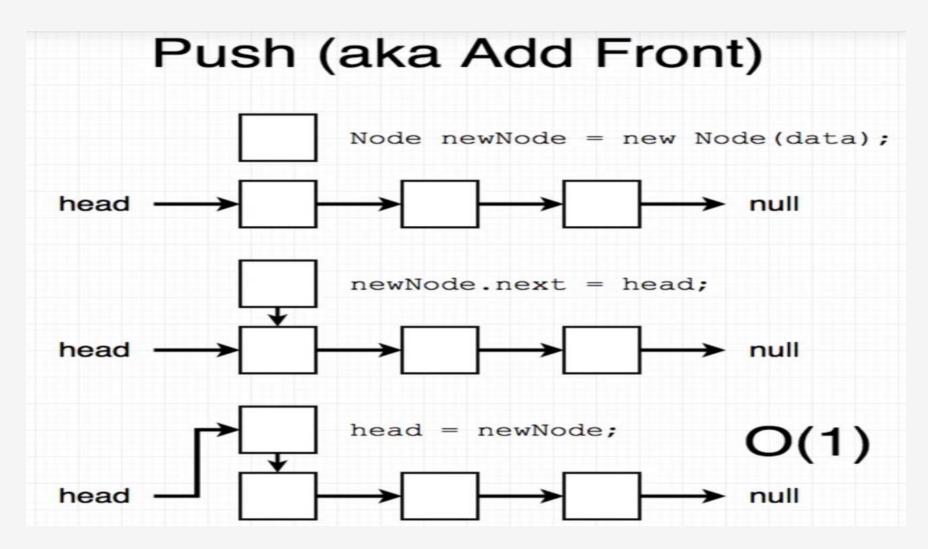




Zródło: https://www.tutorialspoint.com/data_structures_algorithms/images/stack_push_operation.jpg

Stos – operacja push

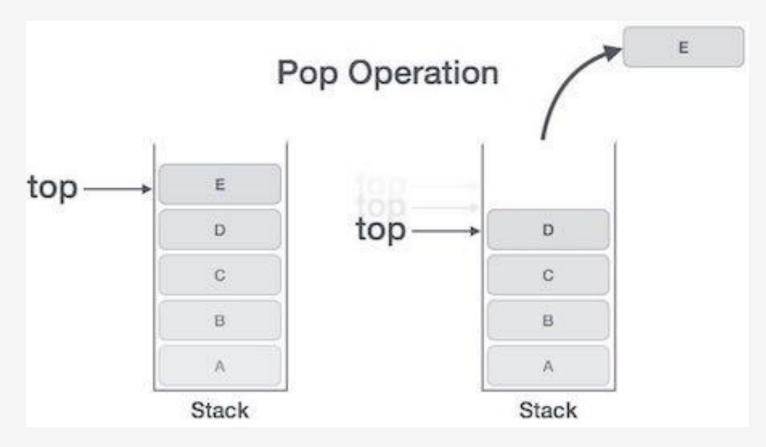




Autor:

Stos – operacja pop

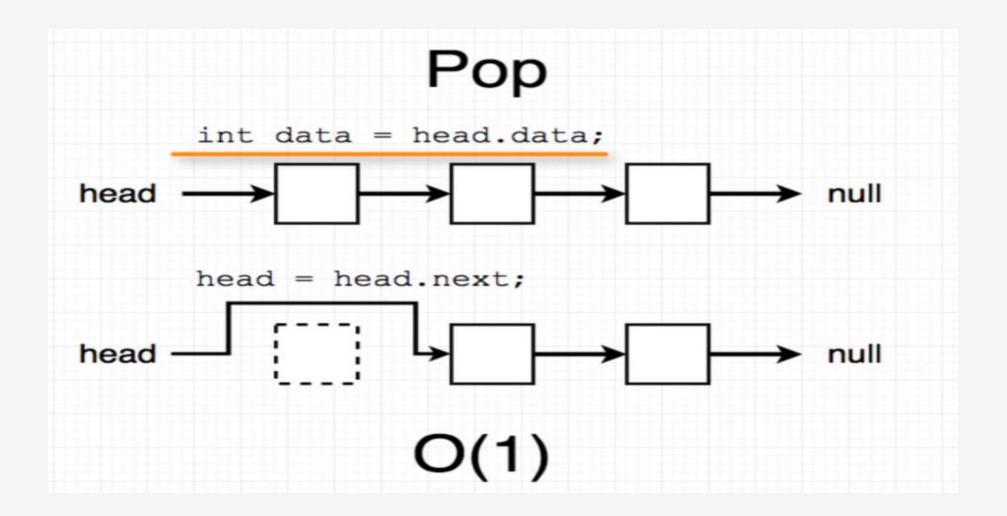




Zródło: https://www.tutorialspoint.com/data_structures_algorithms/images/stack_pop_operation.jpg

Stos – operacja pop





Stos – zastosowanie



- Edytor word/paint i operacja cofnij
- Pamięc Javy wykorzystuje stos do przechowywania ramek wywołan metod
- Operacja "cofnij" w przeglądarce

Stos – zadanie



- Dokończ implementacje metody printStack() w klasie MyStack
- Napisz program, którego zadaniem będzie odwracanie słowa podanego przez użytkownika z użyciem klasy MyStack (Klasa RevertWordWithStack)

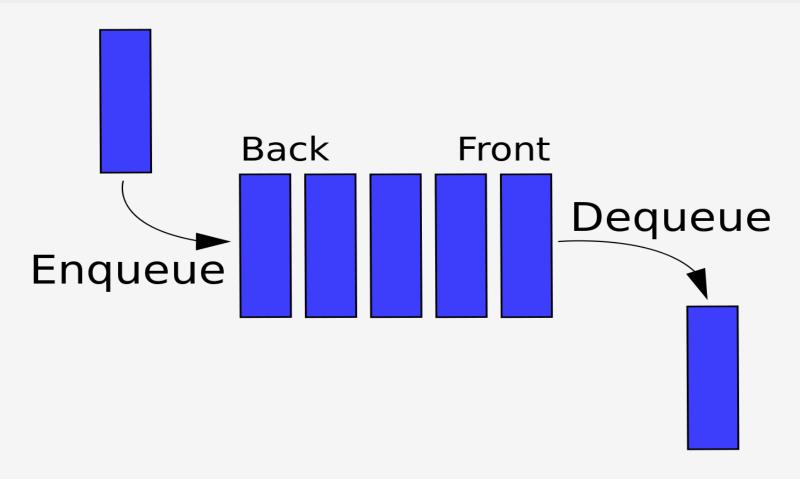
Kolejka



Kolejka(ang. Queue) - jest liniową listą, w której elementy są dodawane na jednym końcu, a usuwane na drugim. Przykładem kolejka w sklepie, gdzie dołączamy na końcu a wychodzimy z niej na początku.

Kolejka





Źródło https://upload.wikimedia.org/wikipedia/commons/thumb/5/52/Data_Queue.svg/300px-Data_Queue.svg.png

Autor:

Kolejka – zastosowanie w informatyce



Przykładowo kilka osób chce coś wydrukować na drukarce sieciowej. Ponieważ drukarka może wykonać tylko jedno zadanie w danej chwili, wszystkie pozostałe zostaną umieszczone w kolejce

Kolejka – zastosowanie w informatyce



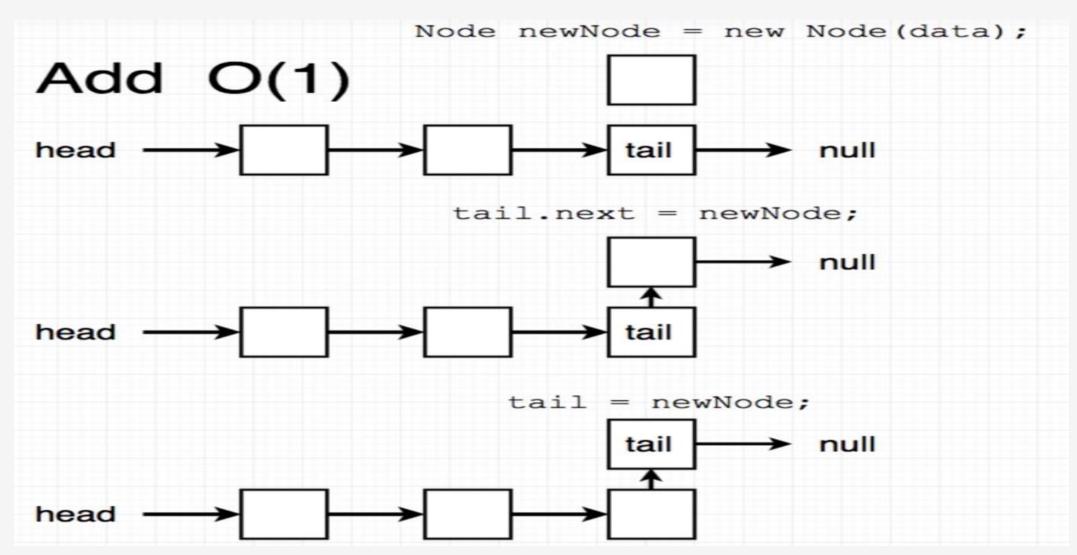
Kolejka to struktura **FIFO**(*FIRST IN , FIRST OUT*)

Lista operacja na kolejkach:

- Dodawanie elementu do kolejki(add),
- Pobranie i usunięcie elementu z kolejki(remove)

Kolejka – operacja add

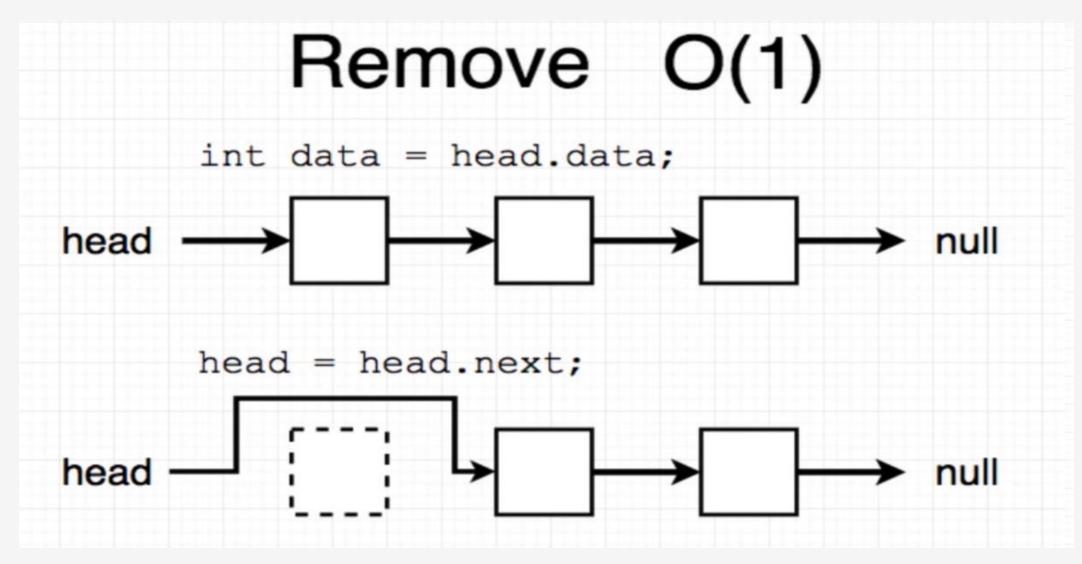




Autor:

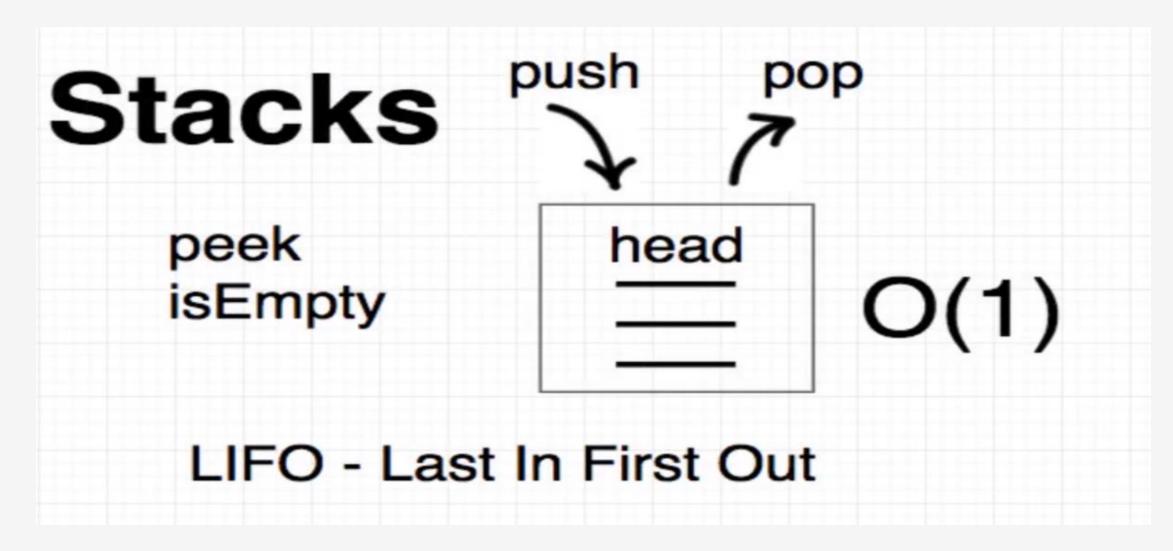
Kolejka – operacja remove





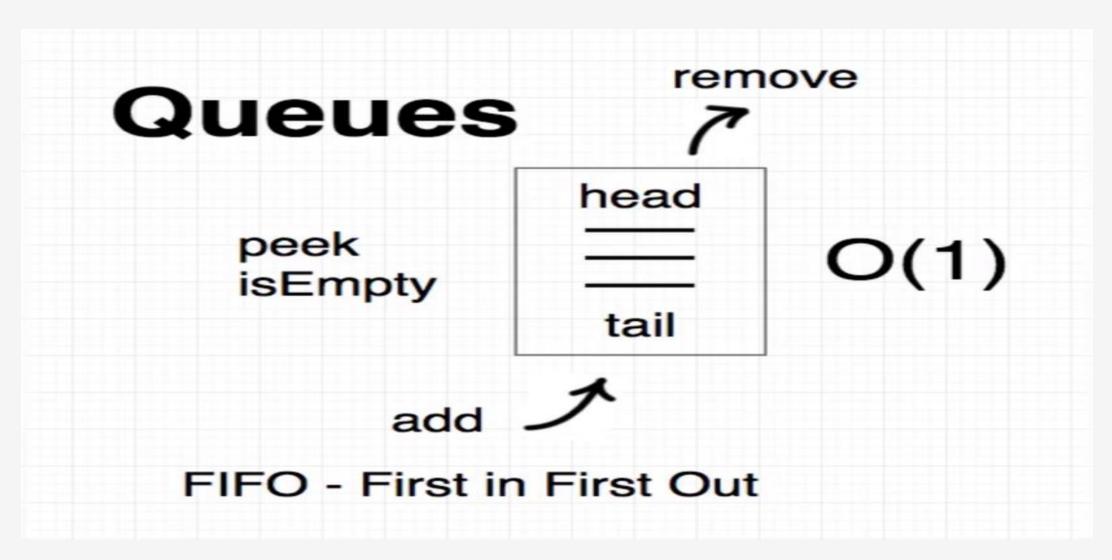
Stos co należy wiedzieć





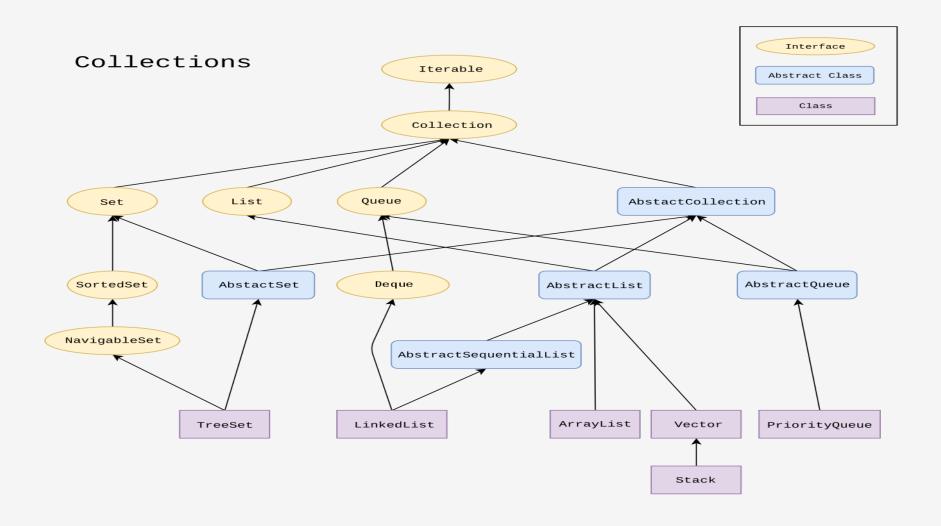
Kolejka co należy wiedzieć





Java Collection – gotowe implementacje





Autor:

Struktury danych w Javie: Interfejs Collection



Interfejs java.util.Collection to interfejs, na któym bazują kolekcje(oprócz Map). Definiuje on operacje, które mogą być wspierane przez wszystkie z nich, czyli:

- Dodanie element : add,addAll
- Usuwanie elementu: remove,removeAll
- Sprawdzenie, czy kolekcja zawiera okreśłony element: contains,containsAll
- Zwrócenie rozmiaru(ilości elementó) kolekcji: size

Struktury danych: Typy generyczne(ang. Generic types)



- Typy generyczne to szablony
- Unikamy niepotrzebnego rzutowania
- Pozwalają na tworzyć bardziej elastyczne konstrukcje
- Java Collection Framework używa typów generycznych

Struktury danych w Javie: Interfejs java.util.List



Interfejs java.util.List zwiera wspólne funcjonaloności dla uporządkowanych kolekcji(ciągów). Kolekcje bazująca na tym interfejsie umożliwiają:

- Przecyzyjną kontrolę nad porządkiem elementów w kolekcji
- Dostęp do elementu na podstawie jego indeksu: get,set
- Wyszukanie elementu i zwrócenie jego indeksu: indexOf

Warto pamietać:

- Listy, podobnie jak tablice indeksowane są od zera
- Typowe implementacje zezwalają na istnienie duplikatów elementów, ale z technicznego punktu widzenia nie jest to wymagana charakterystyka

Struktury danych w Javie: Interfejs java.util.Set



Interfejs **java.util.Set** zawiera wspólne funkcjonaloności dla nieuporządkowanych kolekcji(zbiorów). W przeciwieństwie to interfejsu **List**, **Set** posiada metody nakładające dodatkowe ogarniczenia:

- Zbiór nie może posiada dwóch jednakowych(w sensie metody equals) elementów.
- Może posiadać conajwyżej jeden element null

Struktury danych w Javie: Interfejs java.util.Set



Rozszerzenie interfejsu Set jest SortedSet(a jego z kolei NavigableSet). SortedSet przechowuję elementy w określonym porządku (naturalny lub zdefiniowany przez komparator) i definiuje następujące metody:

- first() zwraca najmniejszy element w zbiorze
- last() zwraca największy element w zbiorze

Struktury danych w Javie: Interfejs java.util.Set - Implementacje



Przykładowe implmentacje zbiorów:

- HashSet zbiór oparty na tablicy haszującej**.
 Implementacja ta zezwala na umieszczenie null w zbiorze i nie potrządkuje elementów w żaden specyficzny sposób.
- TreeSet zbiór operaty na drzewie czerwonoczarnym**.
 Elementy są przechowywane w naturalny porządku.Nie zezwalamy na umieszczenie null(Co zaskakuje)

Java Interfejs Comprator<T>



- Służy do porównywania obiektów w Javie choćby tych zdefiniowanych przez Nas
- Klasa która implementuje interfejs Comparator<T> musi zaimplementować metodę int compare(T first, T second), która zwraca :
 - Liczbę >0 if first > second
 - Liczbę <0 if first < second
 - Liczbe ==0 if first == second

Kolejka Priorytetowa w Javie



 W Javie klasa PriorytyQueue<T> każdy element zanim zostanie dodany do kolejkcji, zostanie porównany za pomocą obiektu Comprator<T> przekazanego jako parametr do konstruktora np:

```
PriorityQueue<Bilet> pasazerowieSamolotu = new PriorityQueue<>(new PorownywarkaBiletow());
```

Kolekcja(Set/List/Queue/Stack) - dobierz kolekcję



- Ludzie stojący do lekarza
- Kolejność odkładania i mycia naczyń
- Konstrukcja i dekonstrukcja piramidy Cheopsa
- Slajdy w prezentacji
- Ubrania w szafie

Zzłozność obliczeniowa na listach i zbiorach



Struktura	add	get	remove	contains	struktura danych
ArrayList	O(1) (amortyzowany)	O(1)	O(n)	O(n)	tablica
LinkedList	O(1)	O(n)	O(1)	O(n)	lista dowiązana
HashSet	O(1)	N/A	O(1)	O(1)	tablica haszująca
TreeSet	O(log n)	O(log n)	O(log n)	O(log n)	drzewo czerwono- czarne

Kolejka priorytetowa – zadanie(kolejka.pdf)



Twoim zadaniem jest napisanie aplikacji służącej do decydowania o kolejności przyjęć w szpitalu.

Aplikacja powinna pozwalać na:

- Rejestrację nowego pacjenta
- Pobieranie następnej osoby z kolejki(która wejdzie do lekarza)
- Podglądanie kto jest następny w kolejce

Wykonaj następujące czynność:

- 1. W klasie Patient dodaj pola
- na me(imię), surname(nazwisko), howAngry(jak bardzo zły), diagnozed(enum z polem zarazliwość typu Disease już istnieje). Pamiętaj o getterach i setterach(chyba że tworzysz jako immutable)
- 2. W klasie *HospitalQueueService* zaimplementuj metody:
- add() dodaj pacjenta do kolejki
- next() pobierająca pacjenta z kolejki(usuwa)
- howIsNext() Zwraca pacjenta następnego(nie usuwa)
- 3. Uzupełnij implementacje metody *PatientComparator.java* według algorytmu:
- W pierwszej kolejność powinny być obsługiwane osoby z czymś poważnym(Diease.SOMETHIN_SEROIUS)
- Dalej osoby których iloczyn howAngry i zarazlwość będzie wyższy
- 4. W klasie *PatientGenerator* ustaw pola na obiekcie Patient

Autor:

Odrzwarzacz muzyczny – zadanie(player.pdf)



Zapoznaj się z plikiem player.pdf, zawierającym pełną treść zadania

Haszowanie(ang. Haszing)



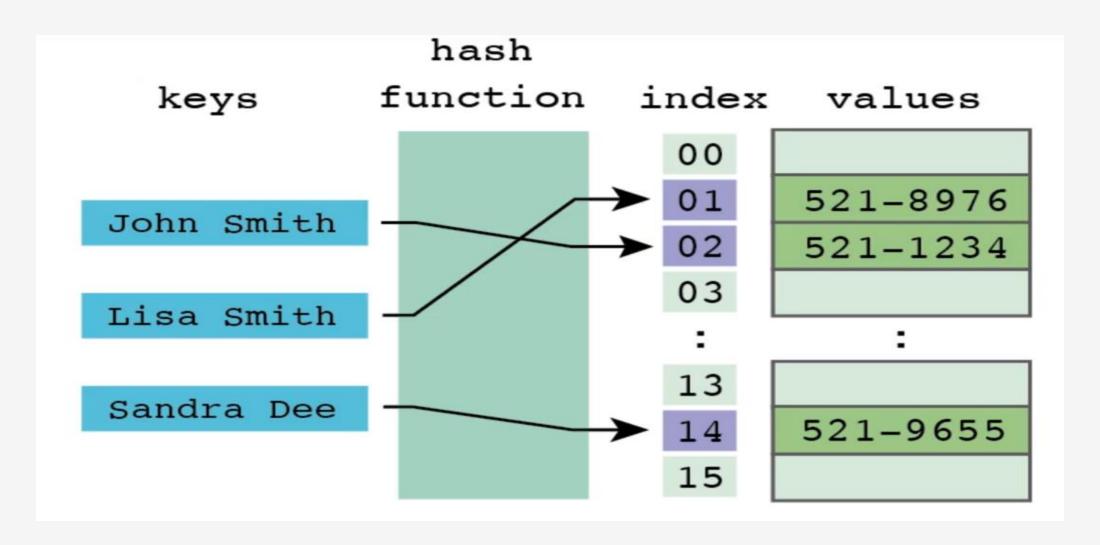
Jest metodą super szybkiego wyszukiwania danych w tablicach.

Polega na tym że mamy tzw. Funkcję haszującą (ang. Hash function), która dla danego zestawu danych tworzy liczbę zwaną haszem (ang. Hash).

Liczbę tą(hash) używamy jako indeks w tablicy haszowanej (ang. Hash table) do dostępu do danych

Haszowanie - wizualizacja





Autor:

Haszowanie - w ujęciu Javy

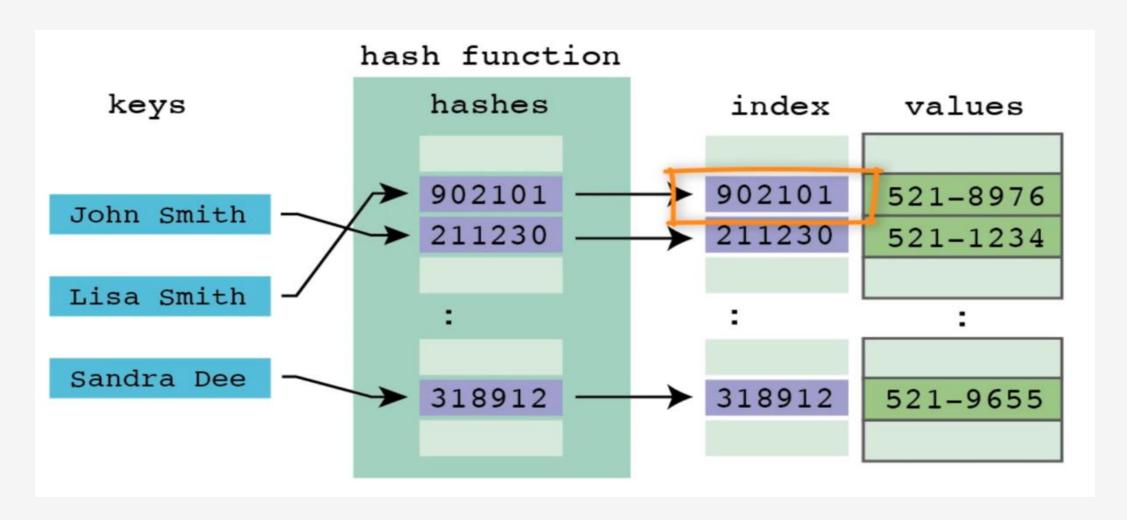


Hashcode – to numeryczna wartość reprezentująca obiekt

```
public class Person {
   private int id;
   private String address;
   public Person(int id, String address) {
       this.id = id;
       this.address = address;
   @Override
   public int hashCode() {
       int result id;
       result = 31 * result + (address != null ? address.hashCode() : 0);
       return result;
```

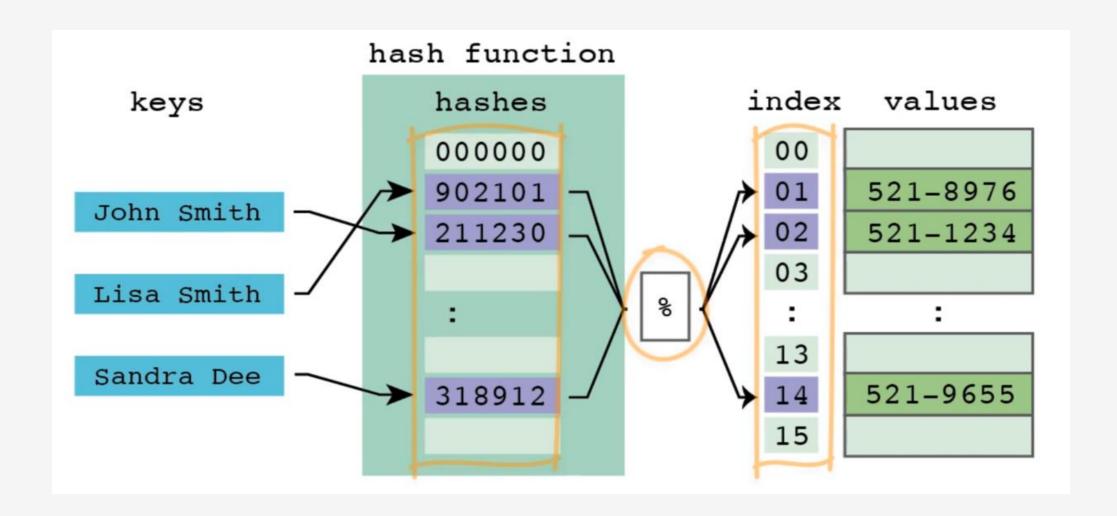
Haszowanie – konwersja indeksów





Haszowanie – konwersja indeksów





Autor:

Haszowanie – konwersja indeksów operacja modulo



```
int index = hashCode % INITIAL_SIZE;
```

Haszowanie - problemy

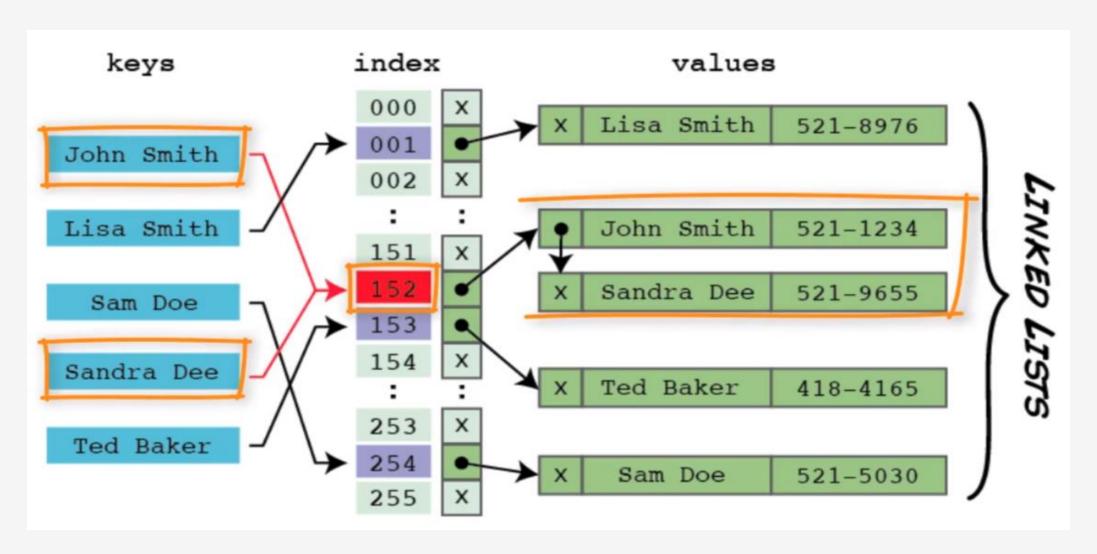


Podstawowym problem haszowania to kolizyjność.

Polega one na tym, iż funkcja haszująca tworzy te same wartości hashy(indeksów w tablicy haszującej) dla wielu róznych danych.

Haszowanie - problemy

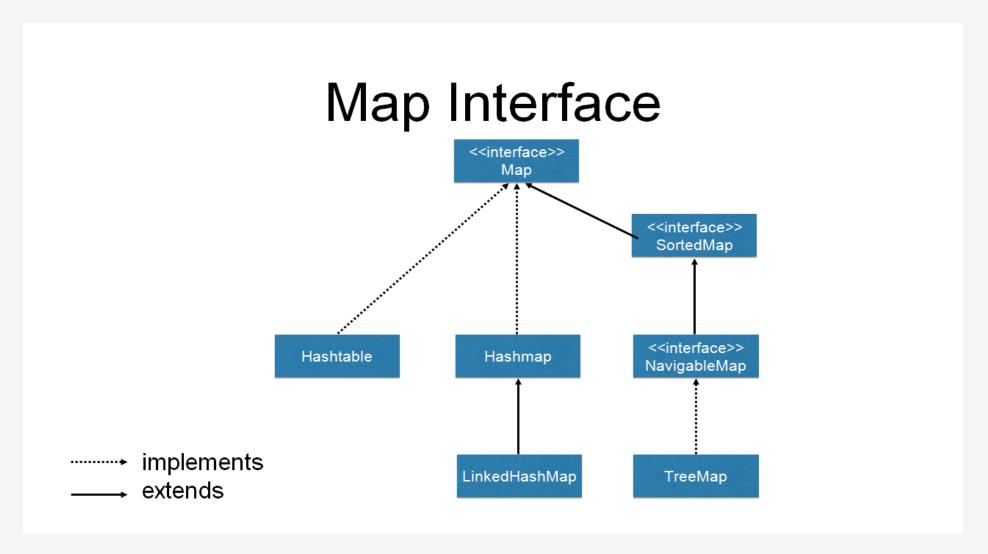




Autor:

Haszowanie – Interfejsy java.utl.Map i java.utl.SortedMap





Haszowanie – Interfejsy java.utl.Map i java.utl.SortedMap



Interfejs java.utl. Map zawiera wspólne funkcjonalności dla map łączących klucze z odpowiadającymi im wartościami.

Klucze przechowywane w mapie muszą być unikatowe. Dla map zdefniowane są następujące operacje:

- dodawanie/ustawianie elementów: put, putAll
- odczytywanie elementów: *get*
- sprawdzenie, czy dany klucz lub wartość znajduje się w mapie: containsKey, containsValue
- usunięcie danego klucza: remove
- pobranie ilości elementów znajdujących się w mapie: size
- utworzenie kolekcji z kluczami, wartościami i ich parami: keySet, values, entrySet
- tworzone w ten sposób kolekcje są tak naprawdę widokami, korzystają z danych przechowywanych w mapie, a nie kopiują ich.

Haszowanie – Interfejsy java.utl.Map i java.utl.SortedMap



Interfejs Map jest rozszerzany przez interfejsy SortedMap i NavigableMap, będące dla mapy tym czym SortedSet i NavigableSet dla zbioru.

Przykładowe implementacje:

- HashMap: nieuporządkowana mapa
- TreeMap: NavigableMap, bazująca na drzewie czerwono-czarnym
- **LinkedHashMap**: jak HashMap, ale przechowuje podwójnie dowiązaną listę kluczy umożliwia to odtworzenie porządku w jakim był wstawiane podczas iterowania.

Złozoność obliczeniowa na mapach



Struktura	get/put	containsKey	struktura danych
HashMap	O(1)	O(1)	tablica haszująca
TreeMap	O(log n)	O(log n)	drzewo czarne
LinkedHashMap	O(1)	O(1)	tablica haszująca + lista dowiązana

Haszowanie – co należy pamiętać



- Znać wydajność operacji (put/get)
- Obiekty Immutable jako klucz
- Pojęcie haszowania w ujęciu HashMap<K,V> w javie
- Kolizje i co się dzieje w przypadku wystąpienia
- Opisać konwersję indeksu, czyli że hashCode za pomocą funkcji haszującej jest konwertowany do indeksu
- Znać strukture mapy czyli obiekt HashEntry
 - Widzieć że przechowuje i klucz i wartość

Mapy zadanie (bank_account.pdf)



- Znać wydajność operacji (put/get)
- Obiekty Immutable jako klucz
- Pojęcie haszowania w ujęciu HashMap<K,V> w javie
- Kolizje i co się dzieje w przypadku wystąpienia
- Opisać konwersję indeksu, czyli że hashCode za pomocą funkcji haszującej jest konwertowany do indeksu
- Znać strukture mapy czyli obiekt HashEntry
 - Widzieć że przechowuje i klucz i wartość