1. Deklaracje i kontrola dostępu.

Klasa - szablon dzięki któremu tworzone są obiekty (instancje obiektów)

Obiekt - po słowie *new* tworzony jest obiekt klasy mający pewien stan i dostęp do zachowań zdefiniowanych w klasie.

Stan - wartości zmiennych klasy dla konkretnego obiektu (instancji)

Zachowanie - metody, a w nich logika i algorytmy

1.1. Konwencje nazewnicze klas i metod

Wymagane:

- must start with a letter, a currency character (\$), or a connecting character such as the underscore (_). Identifiers cannot start with a number
- after the first character, identifiers can contain any combination of **letters**, **currency** chars, **connecting** chars, or **numbers**.
- nie ma limitu długości
- nie można używac keywords
- case sensitive.

Zalecane (Java Naming Conventions):

- CamelCase dla klas i interfejsów
- przymiotnik dla nazwy interfejsu np Runnable, Serializable
- camelCase dla metod i zmiennych
- verb-noun dla metod np getBalance
- UPPER_CASE dla stałych (variables static and final)

1.2. Java Beans Naming Standards

Java Bean to klasa posiadająca *properties* (właściwości) czyli **prywatne** pola i **settery/gettery** modyfikujące je.

Konwencje:

- przedrostek *get* dla "niebooleanowskich" zmiennych np *getSize*() (ale nie musi wcale być takiej zmiennej jak *size*)
- przedrostek *get* lub *is* dla *"booleanowskich"* (mogą być w jednym Beanie obie: *getStopped* i *isStopped* ale to ma mało sensu)
- setter musi być <u>public</u>, <u>void</u> oraz <u>argument</u> zgodny z typem zmiennej ustawianej (property).
- getter musi być <u>public</u>, <u>bezargumentowy</u> oraz <u>zwracac</u> typ zgodny ze zmienną ustawianą (property).

Listener (events) naming convetions:

- metoda rejestrująca listener musi sie zaczynac od add, nastepnie typ listenera (na końcu słówko Listener), np addActionListener()
- metoda wy-rejestrowująca listener musi sie zaczynac od *remove* a nastepnie typ listenera i na końcu słówko Listener, np *removeActionListener*()
- argumentem rejestratora/derejestratora musi byc typ Listenera np addMyListener(MyListener m)

Powyższe reguły typu Naming Concentions dla JavaBeanów są na egzaminie!!

(przykłady patrz str 10)

1.3. Zasady plików źródłowych

- W pliku źródłowym może być zadeklarowana **jedna klasa publiczna**, ale klas nie publicznych może już być dowolnie wiele.
- Jeśli plik zawiera klasę publiczną to musi się on nazywać tak jak ta klasa + '.java'. Jeśli nie ma klasy *public*, plik może się nazywać dowolnie
- Jeśli klasa znajduje się w jakimś pakiecie to deklaracja pakietu (*package*) musi być pierwszą instrukcją w pliku.
- Jeśli klasa importuje inne klasy (*import*) to musi to zrobić po deklaracji pakietu a przed deklaracją klasy.
- Importy i deklaracja pakietu dotyczą wszystkich klas w pliku

1.4. Deklaracje i modyfikatory klas

Modyfikatory dla klas:

- Access modifiers: <u>dla klas</u> **public**, oraz **default** (bez modyfikatora) [dla pozostałych dodatkowo protected i private].
 - Non-access modifiers: <u>dla klas</u> **strictfp**, **final**, and **abstract**.

Modyfikatory dostepu:

Dostęp do klasy oznacza - jeśli class A ma dostęp do B to może: 1) stworzyć instancje B, 2) rozszerzać B, 3) ma dostęp do metod i zmiennych B (odp do ich modyfikatorów)

- **Default access** (**bez modyfikatora**) jeśli class A ma *default access* to jest widoczna tylko w tym samym pakiecie. <u>Próba dobicia się do tej klasy (nawet import) z innego pakietu</u> spowoduje błąd kompilacji: Can't access class X. Class or interface must be public, in same package, or an accessible member class.
- **Public access** klasa publiczna jest dostępna (widoczna) z każdego pakietu (ale trzeba ja oczysiście zaimportować w piku)

Inne modyfikatory klasowe

Można je mieszać z modyf. dostepu, np. public final class $A\{\}$. Nie można mieszać final i abstract - błąd kompilatora.

- **strictfp class** wszystkie operacje zmiennoprzecinkowe w danej klasie będą zgodne ze standardem IEEE 754. *Tvlko dla klas i metod !*
- **final class -** taka klasa <u>nie może być rozszerzana</u> (subclassed). Próba spowoduje błąd kompilacji: *Can't subclass final classes*
- po co? by mieć pewność że metody tej klasy nie zostaną *overriden*, gdy np jesteśmy zależni od ich implementacji
- klasa final nie może mieć metod abstract tylko klasy abstract moga miec metody abstract.
- abstract class jest po to aby ja rozszerzać i nie można jej instancjonować
- można taką klase skompilować i uruchomić ale próba instancji (new) wywoła błąd kompilacji: Class X is an abstract class. It can't be instantiate.
- klasa taka może mieć metody z impementacją (z ciałem) lub z samymi deklaracjami (jak w interfejsach) ale wtedy te metody muszą być <u>także</u> **abstract**

- jeśli jakaś metoda w klasie jest *abstract* (więc nie ma ciała i kończy sie ;) to <u>cała klasa musi byc</u> **abstract** ale może mieć tez inne metody non-abstract
 - **metoda** kończąca się ; musi byc poprzedzona słowem **abstract**
- metoda będąca *abstract* musi byc zaimplementowana w podklasie podobnie jak interfejs.

1.5 Deklaracje interfejsów

Słowo kluczowe *interface*

- Interfejs obliguje klasę, która go implementuje do implementacji **wszystkich** metod które on posiada
- jeśli klasa tego nie robi kompilator daje 2 rady: "zaimplementuj wszystkie metody z interfejsu" lub "zmień klasę na abstrakcyjną".
- interfejs moze być implementowany przez każdy typ klasy z każdego miejsca w "drzewie dziedziczenia"
- metoda zadeklarowana w interfejsie jest zawsze metodą abstrakcyjną i publiczną (i można pominąć słówka public i abstract)
- cały **interfejs** jako taki też **jest abstract** (można ale nie trzeba dawać **abstract** przed: public abstract interface Rollable{})
 - nie może być prywatnych metod w interfejsie
- metody **nie mogą być statyczne**
- metody nie mogą byc *final*, *native* ani *strictfp* bo są abstrakcyjne
- interfejs może rozszeżać (**extends**) **tylko** interfejsy **jeden lub wiele** (w przeciwieństwie do klasy która może rozszeżać tylko 1 klase)
 - **nie może** implementować innego interfejsu czy klasy (**implements**)
- interfejs może mieć modyfikator dostępu *public* i defaultowy (bez modyf.) działa to tak jak w klasach
- zmienne w interfejsie muszą być:
 - public nie może byc oczywiście prywatnych zmiennych w interfejsie.
- final zmienna musi być **zainicjalizowana** z wartością (nie może być np int a; Musi być int a = 1; i tej stałej nie można zmienić <u>niadzie</u> indziej
- *static* zmienna ta jest tez **statyczna** a więc jest widoczna w każdej klasie implementującej ten interfejs

1.6 Deklaracje metod i zmiennych

Modvfikatory dostepu

Modyfikatory dostępu dotyczą <u>tylko</u> zmiennych klasowych. Zmienne <u>lokalne nie moga miec modyf.</u> dostępu.

Modyfikatory dostepu do klas i zmiennych klasy rozpatrujemy dwojako:

- i. Dostęp kodu klasy A do membera klasy B oznacza że member klasy B jest widoczny w A (trzeba też pamiętać o widoczności samych klas)
- ii. Modyfikatory te definiują też możliwość odziedziczenia danego membera z nad-klasy.
- *public* taki member jest widoczny w każdej innej klasie niezaleznie w jakim jest pakiecie (*Clazz.a*)
 - -(pod warunkiem ze klasa sama w sobie jest widoczna w dla innej klasy patrz

default access dla klasy)

- także taki member zostanie odziedziczony przez podklasę jako public (tak samo jakby ta klasa go miała w sobie zadeklarowanego).

private - taki member jest widoczny tylko w tej klasie w której jest zadeklarowany, próba dostania się z innej klasy (*Clazz.a*) spowoduje błąd kompilatora

- także taki member nie będzie odziedziczony a więc w podklasie też nie widać tego membera.
- * overriding technicznie jest niemozliwy, ale w podklasie może być taka sama metoda ale nie jest to overriding tylko po prostu nowa metoda.

default - member jest dziedziczony (wraz z modyf. default), ale podklasa dziedzicząca musi być w tym samym pakiecie co klasa posiadająca tego membera

- member jest widoczny (do użycia przez ref.) tylko w klasach z **tego samego pakietu** co klasa posiadająca tego membera

protected - member jest dziedziczony, a podklasa dziedzicząca może być w <u>innym</u> pakiecie

- member jest widoczny (do użycia przez ref.) tylko w klasach z **tego samego pakietu** co klasa posiadająca tego membera

Czyli: Dla default i protected **użycie** takich memberow jest mozliwe tylko **w tym samym pakiecie** (i nie ważne czy klasa dziedziczy czy nie). Druga sprawa to dziedziczenie. Membery protected **sa dziedziczone** w **tym samym pakiecie**, a **dodatkowo** w *protected* takze jesli klasa dziedzicząca jest w innym pakiecie.

<u>Modyfikatory inne</u>

final metody: - **zabezpiecza przed nadpisaniem** (override, przedefiniowaniem) tej metody w klasie dziedziczącej (pod-klasie)

final argumentu metody: - zabezpiecza przed zmianą wartości podczas działania całej metody (np. metoda(int final a){..} oznacza ze zadane "a" nie zmieni sie w metodzie) final zmiennej: - zabezpiecza przed zmianą wartości tej zmiennej (czyli de-facto stałej) - deklarowanie stałych

- modyfikator final to jedyny modyfikator którym można poprzedzic zmienna lokalną

abstract metoda : - metoda taka nie ma implementacji (nie może mieć {} tylko na końcu ;) - zcedowanie **obowiązku** implementacji na pod-klasę.

- metoda abstrakcyjna może sie znaleźć tylko wklasie abstrakcyjnej (lub interfejsie ktory jest de-facto abstrakcyjny)
- klasa dziedzicząca **musi** zaimplementowac metode abstrakcyjną (chyba że sama również jest abstrakcyjna to może ale nie musi, wtedy obowiązek znowu spada niżej)
- UWAGA nie dać się złapać na przeładowanie metody (overload) czyli metody z innym argumentem czy "zwrotem" (patrz str 44 na dole)
- **nie można łączyć** *abstract* i *private* oraz *final* i *abstract* te modyfikatory wykluczają sie logicznie!
 - nie można łączyć *abstract* i *static*
 - dotyczy **tylko metod i klas**

static metoda - metoda o zasięgu klasowym

- static method can't directly access an "instance variable" from the class it's in, because it doesn't have an explicit reference to any particular instance of the class - błąd kompilatora: "Cannot make a static refference to the non-static field"

synchronized - dotyczy **tylko metod**

- taka metoda może być dostępna (wywoływania) tylko przez jeden **wątek** w **tym samym czasie**.
- można go mixować z wszystkimi czterema modyfikatorami dostępu, ale nie może się łączyć z abstract

native - dotyczy tylko metod

- mówi że metoda jest implementowana w **kodzie platform-dependent** (np w C) **nie jest wymagana** na egzamin
 - metoda native nie może być jednocześnie abstract ani strictfp
 - musi kończyć się ";"

strictfp - dotyczy metod i klas.

- mówi że wszystkie **operacje zmiennoprzecinkowe** w danej metodzie lub klasie będą zgodne ze standardem IEEE 754 <u>nie jest wymagana</u> na egzamin
 - nie może być użyty razem z *abstract* ani *native*

Var-args methods

Argument - podczas wywołania metody: metoda~(2, "s"); --> To są argumenty Parametr - podczas definicji metody: $void~metoda~(int~a, String~s)\{..\}~--> to są parametry$

- Począwszy od **Javy 5** możemy zadeklarować, że **metoda akceptuje dowolną liczbę argumentów** (*zero lub wiele*) pewnego ustalonego typu, przy czym dopuszczone są wszystkie typy, zarówno prymitywne jak i obiektowe.
- Deklaracja: po nazwie typu umieszczamy 3 kropeczki, po czym podajemy nazwę zmiennej, która de facto będzie tablicą.
 - np void metoda (int... a) { } lub void metoda (int ... a) { }
- może byc tylko **jeden** parametr typu var-arg i musi on wystapić jako **ostatni** na liście parametrów.
 - metoda(int... a) { } jest ok ale metoda(int... a, float b) { } już nie

```
CODE:
public class AnyClass {
  void testFun() {
   fun("any", 1, 2, 3, 4);
  }

  void fun(String str, Integer... ints) {
   System.out.println(str + ints.length);

  for (Integer x : ints) {
   System.out.println(x);
  }
  }
}
```

1.7. Deklaracja konstruktora

- Konstruktor jest **zawsze** wykonywany nawet gdy nie jest jawnie zadeklarowany (<u>gdy nie</u> <u>zdefiniowano żadnego konstruktora</u> kompilator generuje sam <u>bezargumentowy</u>)
- konstruktor wygenerowany przez kompilator wywołuje konstruktor bezparametrowy klasy nadrzędnej, a więc 'super()'
- w takim przypadku klasa nadrzędna <u>musi mieć</u> zdefiniowany jawnie konstruktor bezargumentowy.
- Konstruktor nie może nic zwracać
- Konstruktor musi miec taką samą **nazwę jak klasa**
- ale uwaga!!! metoda <u>także może</u> się nazywać dokładnie tak jak klasa, więc aby orzec czy to konstruktor trzeba spojrzeć na zwracany typ (jego brak)
- Może przyjmowac dowolna ilość argumentów, także var-args
- Może mieć **dowolny** (jeden z 4) **modyfikator dostępu**
- Nie że być: abstract, final (bo nie można ich przedefiniować) ani static bo dotyczą instancji
- Nie są dziedziczone

Ciekawostka:

Zdawałoby się, że skoro konstruktory nie podlegają dziedziczeniu, to nie ma różnicy między zakresem *protected* i zakresem *domyślnym*. Poniższy przykład pokazuje, że jednak taka różnica **jest**. Jeśli poniższe klasy są w różnych pakietach, to kod jest poprawny dla konstruktora protected, a dla zakresu domyślnego już nie.

```
package a;
public class NewClass {
  protected NewClass() {
  }
}

package b;
public class OtherClass extends NewClass {
  public OtherClass() {
  super();
  }
}
```

1.8. Deklaracje zmiennych

Są dwa rodzaje zmiennych w Javie:

- prymitywne: char, boolean, byte, short, int, long, double i float
- referencyjne: dostęp do obiektu danego typu lub podtypu.

Primitive variables

```
Wszystkie 6 typów liczbowych w Javie są signed: mogą być + i - Najbardziej znaczący bit oznacza znak (+/-) liczby (0 to plus a 1 to minus)
```

Wielkości

```
byte 8 bitów, od -2^{7} do 2^{7}-1
```

```
      short
      16 bitów
      od -215 do 215-1

      int
      32 bity
      od -231 do 231-1

      long
      64 bity
      od -263 do 263-1

      float
      32 bity
      od n/a do n/a

      double
      64 bity
      od n/a do n/a
```

boolean *VM-dependent* bitów, true/false **char** 16 bitów

Można deklarować zmienne w jednej deklaracji:

```
int a = 0, b, c = 2;
Integer i = 5, j;
```

Reference variables

np Object o;

Instance variables (pola klasy)

Czyli zmienne obiektowe definiowane wewnatrz klasy ale na zewnatrz metod. Są inicjowane w tylko gdy gdy jest inicjowana Inicjowane są na domyślne wartości;

- mogą mieć wszystkie z czterech modyfikatorów dostępu
- **moga być** *final* i *transient* (transient: nie są serializowane i ich stan nie jest odtwarzany przy deserializacji)
- final reference variables **must be initialized** before the constructor completes
- nie mogą być abstract, synchronized, native ani strictfp bo są to modyf. dla metod
- dodając mod. static staje się to zmienna o zasięgu klasowym
- przyjmują defaultowo jakieś wartości (np null)

Local variables

- Czyli zmienne zadeklarowane wewnatrz metod.
- Jest niszczona gdy metoda sie kończy.
- Jest odkładana **na stosie** (stack) a nie stercie (heap)
- ale jeśli jest to zmienna referecyjna to sama zmienna jest na stosie ale juz obiekt na ktorym wskazuje jest na stercie.
- Może być oznaczona tylko jako final inen modyfikatory (także dostępu) nie moga być użyte
- **musi** być zainicjalizowana przed uzyciem błąd kompilatora "The local variable might not have been initialized"
 - zmienne lokalne nie przyjmują defaultowo żadnych wartości.
- mają ograniczony zasięg nie są globalne.
- *przesłanianie* (*shadowing*) czyli użycie zmiennej o tej samej nazwie co zmienna klasowa lub instancji jako zmiennej lokalnej.
 - ważniejsza jest zmienna lokalna
 - aby się dostać do zmiennej obiektu po przesłonięciu trzeba uzyć this
- przesłanianie jest tylko w przypadku zmiennych (pól) klasy. Nie można zadeklarować wewnątrz metody 2 zmiennych tak samo nazywajacych sie.

Zmienne tablicowe

- Tablice mogą trzymac obiekty tego samego typu (bądź podtypów) lub prymitywy
- Tablice sa trzymane na stercie
 - nie ma "tablic prymitywnych" a jedynie mogą być "tablice z prymitywami"
- Deklarowanie za pomocą []:

```
int[] key; (recommended)
int key [];
Object[] o; (recommended)
Object o [];
String[][][] occupantName; (wielowymiarowa - czyli tablica tablic)
String[] ManagerName []; (tak też można zadeklarować wielowymiarową)
```

- nie można określać rozmiaru tablicy podczas deklaracji: int[5] tab; ŹLE (tak to tylko w C/C++:))
 - robi się to podczas inicjalizacji (instancjonowania): int[] tab = new int[5];

Zmienne (STAŁE) final

Omówione w 1.6...

- zmienne prymitywne: raz zdefiniowana nie może zostać zmieniona.
- zmienne referencyjne: nie można zmienic <u>żeby wskazywał</u> na inny obiekt <u>sam obiekt</u> wewnątrz (jego pola) <u>może być</u> zmieniony
 - nie ma "obiektów final" a jedynie "referencje final"

Zmienne volatile

Zmienna ta oznacza że wątek chcący mieć dostęp do takiej zmiennej musi uzgodnić swoja własną kopię z kopią główną... **to nie wymagane**

Zmienne volatile jak i transient moga byc użyte tylko w przypadku zmiennych instancyjnych

Zmienne i metody statyczne

Zmienne i metody statyczne istnieja niezależnie od instancji i są dostępne na poziomie klas a nie konkretnych instancji. Zmienne takie np są inicjowane zanim zostanie zainicjonwana jakakolwiek instancja danej klasy.

static mogą być:

- metody, zmienne
- klasa zagnieżdżona w innej klasie (ale nie w metodzie)
- initialization blocks

nie moga za to być: konstruktory, klasy (chyba ze zagniezdzone), interfejsy, lokalne zmienne, Method local inner classes, Inner class methods and *instance variables* (bo to juz nie instance variable tylko static variable)

1.9. Deklaracja typu wyliczeniowego: enum

- najprostrza deklaracja enuma: enum CoffeeSize { BIG, HUGE, OVERWHELMING } (duze litery to tylko "konwencja" nie obowiązek)
- na koncu deklaracji **może byc ale nie musi** ';' czyli można też tak: *enum CoffeeSize* { *BIG, HUGE, OVERWHELMING* };
- enum **może być** zadeklarowany **na zewnatrz** jako osobna "klasa" , w pliku, w interfejsie albo wewnątrz innego typu wyliczeniowego
- enum może być zadeklarowany wewnątrz (jako member) innej klasy
- Do takiego enuma dostajemy się jak do każdego innego membera o ile modyf. na to pozwala: Klasa.Enum.VARIABLE;

- enum **nie może być** zadeklarowany wewnatrz metody
- dostępne **modyfikatory dostepu** dla *enum* dla deklaracji bezpośrednio w pliku w pliku (to: *public* oraz *default* oraz strictfp(?))
 - dla deklaracji wewnątrz innych typów dodatkowo można użyć private, protected i static
- stałe wyliczeniowe **są takiego typu, w jakim je zadeklarowano** i są to jedyne instancje tego typu. W powyższym przykładzie stałe *Size.SMALL, Size.LARGE i Size.HUGE* są zatem typu *Size* i to **jedyne** instancje tego typu jakie kiedykolwiek będą występowały w przyrodzie
 - Oznacza to między innymi, że możemy używać operatora == zamiast operacji equals()

Zaawansowany enum:

Enum może posiadac prócz stałych jeszcze konstruktory, metody, pola klasy wewnętrzne, inne enumy oraz constant specific class body

- **nie można nigdy** wywołać konstruktora jest on wywolywany przez JVM podczas wywolania do stałej
- można mieć konstruktowy wielo-argumentowe i można je przeciążać
- można definiować coś co przypomina "wewnętrzną klase anonimową" -czyli *constant* specific class body
 - pozwala np na przeciążenie metody wykonywane dla konkretnej "stałej enumeracji".

```
enum CoffeeSize {
 BIG(8), // tu zostaje wykonany konstruktor, (i zapisana zmienna private
ounces )
 HUGE(10), // tu tez
 OVERWHELMING(16) { // start a code block that defines
                     // the "body" for this constant
        public String getLidCode() { // override the method
                                    // defined in CoffeeSize (ponizej)
         return "A";
   }; // <-- the semicolon is REQUIRED when you have a body - tak jak w anon.
class
   CoffeeSize(int ounces) {
     this.ounces = ounces;
  private int ounces; // ---> prywatna zmienna enuma
  public int getOunces() {
     return ounces;
  public String getLidCode() { // this method is overridden
                                // by the OVERWHELMING constant
     return "B"; // the default value we want to return for
                 // CoffeeSize constants
   }
}
```

- konstruktor w enum **może być tylko** private

- defaultowo jest private i nie trzeba pisac tego explicite, ale można.
- <u>na początku enumeracji muszą być wartości enumeracji</u> stałe wyliczeniowe (BIG, HUGE etc) i
- w przypadku gdy dalej pojawia sie "coś jeszcze" to ciąg enumeracji musi kończyć sie
 ';'
- ZAWSZE!!!! nawet jak w enum nie ma zadnych stałych a jedynie "cos jeszcze": enum moje { ; public String getDesc(){return "foo";} }
- w powyższym przykładzie można zaobserwować jak w 1 enumeracji można trzymac kilka wartości, oraz jak przypisac jakąś wartość do enumeracji (np *BIG(3)*)
- typy wyliczeniowe mogą implementować interfejsy,
- enumy **nie mogą dziedziczyć z innych typów** wyliczeniowych
 - ale typy wyliczeniowe również należą do wspólnej hierarchii z klasą Object w korzeniu :)
- typ wyliczeniowy E dziedziczy bowiem implicite z typu Enum<E>, a znów ten z Object
- enum może mieć metodę abstrakcyjną ale wtedy wszytskie stałe wyliczeniowe muszą ja implementować (i nie może nie byc stałych wogole):

Domyślne metody każdego typy wyliczeniowego (enuma):

Jako że enum E dziedziczy z Enum<E> to każdy enum posiada nastepujące metody:

- values() zwraca tablice[] stałych wyliczeniowych zdefiniowanych w typie E
- valueOf(String name) służy do konwersji z typu String zwraca instancję typu E (jedną ze stałych wyliczeniowych) o podanej nazwie

TEST 1:

moj wynik 7/9, pytania 3-7 OK

- **1**. dałem E ma być C,D- nie zauwazylem ze w klasie implementujacej brakuje *public* a w interfejsie wsyztskei domyslnie sa public wiec i w klasie impementujacej musi byc public przy metodzie. Ponadto niewiedzialem ze klasa abstrakcyjna moze implementowac interfejs (a przeciez moze!! moze miec implementacje metod roznych) czyli odp C, D
- **2**. dałem A ma być B dałem sie złapać że metoda konczaca sie na ; musi byc abstract a klasa abstract nie musi miec zadnej metody abstract a tylko zwykłe... oczywiste!
- **8**. dałem C ma być A dalem sie zlapac ze zmienna w enumie nie musi być *private* explicite. **co ciekawe moze byc public ale i tak nie da sie do niej dostac** tylko do stałych

2. Obiektowość

Co wyróżnia dobry program obiektowy:

"hermetyzacja (ang. encapsulation), zależność (ang. coupling), która im prostsza tym lepsza (ang. loose coupling) i spójność (ang. cohesion) która z kolei powinna być możliwie duża (ang. high cohesion)."

_

2.1. Enkapsulacja (encasulation), zależności (coupling), spójność (cohesion)

Encapculation

Jest wewnętrzną sprawą klasy jak jej mechanizmy zostały zaimplementowane i poprzez nie ujawnianie tych szczegółów chcemy zagwarantować, że sposób implementacji będzie można w przyszłości zmienić bez obawy o konieczność modyfikacji innych klas

Klasy powinny być **hermetyczne**. Oznacza to, że klasy powinny ukrywać swoje wewnętrzne struktury i operacje a udostępniać tylko te, dla których udostępnienia zostały powołane, tj. swoje dobrze określone interfejsy

A Więc:

- ukrywaj zmienne instancji (w klasie) najczęściej jako private
- modyfikacja zmiennych przez accesory (metody set i get)
 - używaj konwencji nazweniczej dla Java Beans

Cohesion

- Wymóg spójności oznacza, że klasy powinny implementować dobrze określony, **wąski zakres funkcjonalności**.
 - Oznacza to, że tam gdzie tylko ma to sens należy używać delegacji odpowiedzialności

Coupling

Klasy **nie powinny być we wzajemnych skomplikowanych zależnościach** (loosly coupled). Kod jednej klasy nie powinien wykorzystywać cech innej klasy, które wynikają z jej konkretnej implementacji a nie są elementem zaprojektowanego interfejsu. Zagadnienie to jest ściśle powiązane z hermetyzacją w tym sensie, że skomplikowane zależności mogą wystąpić tylko wtedy, kiedy tej hermetyzacji brakuje. W kontekście egzaminu SCJP, ale nie tylko ważne jest, aby zrozumieć różnicę – różnicę między stanem faktycznym istnienia ścisłych zależności a brakiem hermetyzacji, który jedynie umożliwia istnienie tych zależności, ale niczego nie implikuje.

2.2. Dziedziczenie, relacje IS-A i HAS-A

Dziedziczenie

- Reusability kodu
- Polimorfizm Jest to coś co wynika z dziedziczenia, obiekty klasy pochodnej sa takze obiektami nadklasy - wielość form.
- Można wywolywać metody np przyjmujące jako parametr klase Parent z argumentem jako obiekt Child który dziedziczy po klasie Parent.
- można wywoływac w tym przypadku tylko metody należące do Parent obiekt Parent bowiem wie tylko o swoich metodach a nie dziecka.

Relacia IS-A

Polega na dziedziczeniu klasy lub implementacji interfejsu

- formalnie: jeśli wyrażenie '(new A()) instanceof B' ma wartość 'true'.
- np Subaru IS-A Car class Subaru extends Car{} oraz np Subaru IS-A Vehicle gdy dodatkowo class Car extends Vehicle { }
 - Vegetable IS-A Eatable gdy np class Vegetable implements Eatable { }

Relacia HAS-A

Relacja zachodzi gdy Klasa A posiada referencję do instancji klasy B

- A HAS-A B gdy class A { private B b; }
- z tą relacją łączy się tez minizagadnienie <u>delegacja odpowiedzialności</u> gdy np w klasie A jest B oraz metoda test() a w niej wywolana metoda na obiekcie B z podobnymi - Typowa sprawa z zagniezdzaniem metod. parametrami.

2.3. Polimorfizm

Java object that can pass more than one IS-A test can be considered polymorphic.

- A reference variable can refer to any object of the same type as the declared reference, or it can refer to any **subtype** of the declared type!
- Można dziedziczyc **tylko od jednej klasy** bezpośrednio.
- Co gdy chcemy aby tylko pewne podklasy miały pewne metody a inne nie? Wtedy najlepiej stworzyć *interface* ktory bedzie implementowany tylko przez niektore podklasy. Można implementowac wiele interfejsów.
 - W przypadku implementowaniu interface równiez mamy polimorfizm:

```
Klaska k = new Klaska();
Podklaska k1 = k;
Interfeisik i = k:
```

Powyższa zgodność wzgledem przypisania to ang. assignment compatible

- W przypadku gdy podklasa "overrides" metodę nadklasy:
- oraz Klaska k = new Podklasa();

to wysołanie k.metodka(); wywoła metode podklasy a więc rzeczywistego obiektu który jest wskazywany pod tą referencja (k).

Są tu dwie kwestie:

- jakie metody kompilator widzi w momencie gdy chcemy jakas wywolac na nadklasie:
- np KlaskaA ma metode a() a podklasa KlaskaB metode b() (i odziedziczona a) to w przypadku KlaskaA a = new KlaskaB(); mozna wywolac na obiekcie a tylko metodę a.
 - można to obejść stosując rzutowanie: ((KlaskaB)a).b() ale to juz inna bajka
 - natomiast wywołując ta metodę wywołujemy już nie tę zaimplementowaną w

KlaskaA tylko te na która wskazuje referencja czyli (tutaj) KlaskaB - iest to "*virtual method invocation*"

Polimorfizm dotyczy tylko metod i to tylko metod instancji, tj. nie statycznych

- gdy metoda nadklasy stała by się *static* to zaqwsze będzie wywołana metoda tego typu zmiennej - przestaje się bowiem liczyć typ obiektu, ważny jest typ zmiennej

Jeżeli natomiast podklasa nie bedzie miala implementacji naszej metody to, pomimo ze referencja wskazuje na podklase

KlaskaA a = new KlaskaB();

to wywolanie a.naszaMetoda(); spowoduje wywolanie metody zaimplementowanej w **nadklasie** - pomimo odziedziczenia

Inna ciekawostka:

```
class A {
void test() {
 System.out.println(getId()); // tutaj getId() jest de facto this.getId() a
wiec wykonuje swoje getId
 String getId() {
 return "A";
 }
}
class B extends A {
String getId() {
return "B";
Nastepnie wywolania:
A \text{ var} = \text{new } A();
var.test();
var = new B();
var.test();
```

Tutaj program wypisze A a potem B. Metoda getId() wykonuje się przecież dla obiektu this, a obiektem tym za drugim razem jest obiekt klasy B.

2.3. Nadpisanie (Przedefiniowanie) metod: overriding

Overriding - Możliwość przedefiniowania metody w pod-klasie, będącej zdefiniowaną w nad-klasie.

- możliwośc taka nie istnieje gdy metoda a nad-klasie jest oznaczona jako final

Regulv overidding'u:

- Metoda przedefiniowująca **nie może mieć <u>bardziej</u> restrykcyjnego modyfikatora dostępu od metody przedefiniowywanej**
 - nie można np przedefiniowac petody publicznej i oznaczyć ją np protected
- ze wzgledow bezpieczenstwa (gdy nadklasa ma metode to nie może zaistniec sytuacja ze polimorfizm nie bedzie mogl wywolac metody na obiekcie pod-klasy bo ona jest

prywatna)

- takie wywołanie wywoła bład kompilatora
- Metoda przedefiniowująca **może mieć <u>mniej</u> restrykcyjny modyfikator dostepu** od metody przedefiniowywanej
- Liczba i typy parametrów metody muszą byc **takie jak** w metodzie przedefiniowywanej (nadklasy) w przeciwnym razie będzie to *overloading* a nie *overriding*
- Zwracany typ metody musi być taki sam lub być typem pochodnym
- Przedefiniowanie dotyczy tylko w przypadku dziedziczenia patrz: protected i default
 można przedefiniowac metodę odziedziczoną
- The overriding method CAN throw any unchecked (runtime) exception, regardless of whether the overridden method declares the exception. (More in Chapter 5.)
- Metoda przedefiniowująca **nie może rzucać (***throws***)** <u>innym ani szerszym wyjątkiem</u> jak metoda przedefiniowywana (bo to juz nie bedzie overrriding)
- np metoda przedefiniowywana rzuca FileNotFoundException to metoda przedefinowujaca nie może rzucic SQLExcetpion (inny) ani Exception (szerszy)
 - takie błędne wywołanie wywoła błąd kompilatora
- Metoda przedefinowująca **może rzucić (***throws***)** <u>węższym wyjątkiem</u> (pod-wyjatkiem tego z metody przedefiniowywanej) **lub mniejszą liczbą** wyjątków
- dlatego że metoda przedefiniowywana przejmuje odpowiedzialność za wyjątek przeciez kompilator widzi na początku metode nad-klasy (referencji a nie obiektu)
- podczas gdy mamy referencje *Nadklasa a = new Podklasa()* i metoda w podklasie nie rzuca wyjątków to wywolujac ja i tak musimy ten wyjatek obsluzyc dlatego że kompilator widzi metodę nadklasy wiec wymaga obslugi wyjątku pomimo ze de facto zostanie wywolana metoda Podklasy.
- Nie można przedefiniowac metody final temu służy final, taka próba wywoła błąd kompilatora
- **Nie można** przedefiniowac metody **static** takie metody nie podlagają overriding'owi nie będzie błedu ale metody nie zostana przedefiniowane

Użycie metody z nad-klasy w metodzie przedefiniowującej:

```
public void metodka() {
    // może byc jakis kod
    super.metodka();
    // może być dalej jakiś kod
}
```

Po to aby kompilator powiedział nam wcześniej czy metoda ktorą piszemy jest poprawnie przedefiniowana można posłużyć się adnotacją @Override

Jeśli umieścimy ją nad jakąś metodą to kompilator sprawdzi, czy rzeczywiście przedefiniowuje ona jakąś metodę z nadklasy i zgłosi błąd kompilacji, jeśli jest inaczej. Ale adnotacji nie ma na egzaminie

2.4. Przeciążanie metod: overloading

Overloading - Możliwość uzycia metody o tej samej nazwie ale:

- innych parametrach (liczba, typy)
- ewentualnie **dodatkowo** innym typie zwracanym

Reguły przeciążania overloading'u:

- Metoda przeciążająca musi zmienić liste argumentów (liczbę lub typy parametrów)
- Metoda przeciążająca **może dodatkowo** zmienić zwracany typ (ale przy zmienionej juz liście argumentów)
- Metoda przeciążająca **może dodatkowo** zmienić modyfikator dostępu
- Metoda przeciążająca **może dodatkowo** zmienić rzucane wyjątki (także na nowe i szersze)
- Metoda przeciążająca może byc w tej samej klasie lub w podklasie (w podklasie nadal można przedefiniować metodę to się nie wyklucza)

Wywoływanie metod przeciążonych:

- Wybór którą metodę wywołac zależy od listy argumentów
- Gdy wywołujemy metodę z parametrem referencyjnym wybór metody nastąpi na podstawie typu referencji a nie rzeczywistego obiektu na jaki wskazuje Przykład
- np: **gdy** są 2 metody (1) *void metoda(Nadklasa a)*{ ... } oraz (2) *void metoda(Podklasa b)*{ ... }

to gdy mamy *Nadklasa a = new Podklasa();* i wywołamy *metoda(a);* wywołamy metodę numer (1) bo referencja a jest typu Nadklasa

- **gdyby jednak** było: *Podklasa a = new Podklasa();* to powyższe wywołanie uruchomiło by metodę numer (2) bo referencja jest tu typu Podklasa
- w tym przypadku na wybór uruchamianej metody polimorfizm nie ma wpływu ale mimo to obiektem jaki zostanie wpuszczony do metody jest obiekt rzeczywiscie wskazywany przez referencje a wiec Podklasy.
- Gdy natomiast argumenty przeciazonych metod nie koliduja ze sobą typami dziedziczonymi (jak w poprzednim przykładzie) to po wywołaniu *metoda(Nadklasa a){}* z argumentem typu Podklasa (*metoda(podklasa)*;) to oczywiście zostanie wywołana metoda z podanym obiektem podklasy.
 - oczywiste jest też że odwrotna sytuacja nie zadziała

Ciekawy przykład:

WYNIK: "long value: 1"

```
class Test {
  public static void main(String[] args) {
   Test obj = new Test();

  System.out.println(obj.getString(1));
  }

  String getString(float f) {
  return "float value: " + f;
  }

  String getString(long l) { // to bedzie wywolane return "long value: " + l;
  }
}
```

DLACZEGO?

Kompilator jak i JVM najpierw stara się sprowadzić liczbę 1 do inta. Następnie szuka **pierwszej pasującej metody**. Nie ma dla int więc w kolejnym kroku szukamy najlepiej pasującej (long), a potem (ustalone eksperymentalnie) jest float, double. <u>Short jako mniej dokładny wymaga rzutowania podobnie char.</u>

Ciekawy przykład: str 110, **tabela** pokazuje jak działa łączenie overriding i overloading oraz gdy w gre wchodzi polimorfizm.

Ciekawa tabela porównawcza: str 111 - porównuje overriding i overloading

Podsumowanie 2.2. i 2.3.: trzeba uważać bo to że coś nie jest poprawnym overriding nie oznacza ze sie nie skompiluje bo moze to być poprawny overloading. Na egzaminie trzeba na to zwrocic uwage i bacznie rozpoznac co jest co. Czasem gdy nie jest to overriding ani overloading (np inny wyjatek ale lista arg ta sama) to wystapi błąd kompilatora.

2.5. Rzutowanie typów referencyjnych: casting

```
Rzutowanie "w dół" (downcasting):
Animal a = new Dog();
((Dog)a).bark(); <--- rzutowanie na Dog w dół drzewa dziedziczenia
```

- kompilator jest zmuszony **zaufać** programiście że rzutowany obiekt jest faktycznie tym obiektem na który rzutujemy.
- wyjątek: ClassCastException rzucony <u>podczas wykonania</u>... (może zostać wyłapany try ale to bez sensu)
- <u>podczas kompilacji</u> może być OK bo ClassCastException wywala sie podczas <u>wykonania</u>
- aby przetestować czy referencja wskazuje na obiekt jakiegoś typu warto użyć **instanceof**

```
if (a instanceof Dog) { /* wejdzie tu jeśli 'a' będzie obiektem klasy
Dog */ }
```

- w oczywistych przypadkach kompilator zaalarmuje błąd castowania w momencie kompilacji
 - gdy np chcemy zrzutować niekompatybilne obiekty np (String)animal
- można rzutować na interfejs: $Pet\ d = new\ Dog();\ //\ gdy\ Pet\ to\ interfejs\ implementowany\ przez\ Dog$
 - możliwe gdy dana klasa implementuje ten interfejs
- dotyczy to też podklas które dziedziczą z klasy implementującej interfejs (bo klasa "dziedziczy" tez interfejs)

Rzutowanie "w góre" (upcasting)

- jest de facto ograniczeniem możliwości podklasy.
- Ponizszy przykład nie spowoduje wykonania metod nadklasy lecz **podklasy Dog**:

```
Dog d = new Dog();
((Animal)d).eat(); <--- wykona się metoda eat() dla Dog a nie Animal</pre>
```

Jest robione podczas polimorfizmu implicite.

- Upcasting implicite:

```
Dog d = new Dog();
Animal a1 = d;
```

- Upcasting explicite:

```
Animal a2 = (Animal) d;
```

2.6. Implementacja interfejsów

Klasa implementująca interface (implements):

- musi dostarczyć konkretne (nieabstrakcyjne) implementacje metod z deklarowanego interfejsu
 - chocby puste { }
- musi przestrzegać zasad poprawnego przedefiniowania (override)
- deklaracja implementowanej klasy musi mieć taką sama liste arg, typ zwracany
- **nie musi** rzucac wyjatkiem
- ale jeśli rzuca to tak jak przy overridingu nie może rzucać <u>innym</u> ani <u>szerszym</u>
 wyjątkiem
- metoda implementująca **może** być abstrakcyjna a wtedy nie musi explicite implementować tych metod
 - odpowiedzialność implementacji spoczywa wówczas na podklasie.
- w tym przypadku także klasa abstrakcyjna może ale nie musi implementować wszystkich metod
- klasa **może implementować więcej jak jeden** interfejs
- wtedy wszystkie metody ze wsyztskich interfejsów muszą mieć implementację w tej klasie

Interfejs może dziedziczyc po więcej niż jednym interfejsie ale nie może go implementować

- interface Interfejs extends Interfejs2 { } ; interface Interfejs extends Interfejs2, Interfeis3 { }
- wtedy klasa implementująca **musi** dostarczyc implementacje metod ze **wsyztskich rozszerzanych interfejsów**

2.7. Zwracanie typów

- można uzyć return null; ale w deklaracji metody musi byc jakis typ obiektowy
- można zwrócić tablice public String[] metoda() { }
- gdy w deklaracji jest zwracanie prymitywa można zwrócić wartość lub zmienną którą
 można skonwertować implicite na taki prymityw

```
public int foo() {
    char c = 'c';
    return c; // char is compatible with int
}
```

- można też zwrócić wartość dającą się explicite skonwertować (castować) na taki prymityw
- można zwrócić wartość dającą sie skonwertować (castować) implicite na zwracany w deklaracji obiekt

```
public Animal getAnimal() {
    return new Horse(); // Assume Horse extends Animal
}
public Object getObject() {
    int[] nums = {1,2,3};
    return nums; // Return an int array, which is still an object
}
```

- **nie można** użyć słówka *return* gdy metoda jest *void*

2.8. Konstruktory i tworzenie obiektów (instantiating)

- podczas tworzenia obiektu **zawsze wywoływany** jest konstruktor
 - podczas tworzenia obiektu wywoływane są też konstruktory superclass
- konstruktor jest wykonywany po uzyciu słowa new

<u>Podstawy</u>

- **Każda** klasa (<u>także abstrakcyjna</u>) **posiada** konstruktor. Konstruktor posiadają tez **enum**, ale **nie** interfejsy (one nie są w drzewie dziedziczenia)
 - nie zawsze jest on napisany jawnie przez programiste
- Konstruktor nie może zwracać ani deklarować zwrotu (nawet void'a)
- konstruktory nie są dziedziczone ani nie moga byc overriden
- MOŻE być w klasie metoda o tej samej nazwie ale nie będąca konstruktorem
- to czy jest to konstruktor można rozpoznać po zwracanym typie Konstruktor nie ma zwrotu
- Nazwa konstruktora musi być identyczna z nazwą klasu
- **Gdy nie ma** jawnego konstruktora, JVM tworzy automatycznie bezargumentowy
- **gdy jest stworzony** konstruktor bezargumentowy nie jest tworzony i <u>jedynym</u> jest ten utworzony przez programiste
- konstruktor domyślny jest bezargumentowy
- Konstruktory można przeciążać
- Konstruktor może mieć którykolwiek modyfikator dostępu
- także **private** oznacza że tylko kod wewnątrz tej klasy może instancjonować ten obiekt
- Jeżeli konstruktor **napisany przez programiste** nie bedzie posiadał wywołania konstruktora nadklasy *super()*, to kompilator **wstawi go sam** (zawsze !!!) na początku kodu konstruktora
- Jeżeli naklasa nie będzie miała konstruktora bezargumentowego (bo programista zdefiniowal tylko argumentowy, a wtedy kompilator nie robi go sam) to będzie błąd kompilatora
- wtedy **trzeba samemu wywołać konstruktor super(param) na początku** konstruktora w przeciwnym razie błąd kompilatora
- wywołanie super() lub this() musi sie pojawić na poczatku konstruktora.
- Nie można wywoływać konstruktora rekursywnie tzn *this()* w konstruktorze bezargumentowym.

- można wywołać inny konstruktor np this() w Konstruktor(String name)
- klasa **abstrakcyjna** także posiada konstruktor i jest on wywołany <u>w momencie instancji</u> podklasy
- nie można wywołac konstruktora jawnie poza innym konstruktorem oraz tylko za pomocą **super** i **this**
- super LUB this() muszą być pierwsze w konstruktorze (nigdy oba naraz)
- jak sie poda this() to super bedzie wywolane w innym konstruktorze wywolanym de facto przez this()
- jako argument super() lub this() można podać **tylko zmienne lub metody statyczne tej samej klay** lub wartości "ustalone" (np "stringi", liczby: 1,2, 1.3 itp)
 - dlatego że nie można wywołać zadnej metody zanim nie będzie instancji obiektu
- **można** natomiast użyć innego obiektu i jego metod normalnie, pamietajac ze super i this maja byc piwerwsze:

Klasa Jablko: super((new Pestka()) .getKolor());

Ciekawe:

```
class Clothing {
    Clothing(String s) { }
}
class TShirt extends Clothing { }
```

Powyższy kod wywoła **błąd** - ponieważ default constructor TShirt posiada defaultowe wywołanie super() a nie istnieje w Clothing taki konstruktor bezarg.

Konstruktor domyślny:

- Jest tworzony **tylko wówczas** gdy programista nie napisał żadnego własnego konstruktora
- KOnstruktor domyślny posiada taki sam modyfikator dostępu jak klasa
- Nie posiada argumentów
- **Posiada** wywołanie do konstruktora nadklasy super()

Wywołanie konstruktorów

Hierarchia: Object --> Animal --> Horse Tworzenie Horse h = new Horse();

- 1. Wywołany jest konstruktor **Horse**
- 2. Wywołany jest konstruktor **Animal**
- 3. Wywołany jest konstruktor **Object**
- 4. Zmienne instancji Object są instancjonowane z wartościami podanymi przy deklaracji (int x = 5;)
 - 5. Konstruktor Object zakańcza się
- 6. Zmienne instancji (jeśli są takowe) Animal są instancjonowane z wartościami podanymi przy deklaracji
 - 7. Konstruktor Animal zakańcza się
- 8. Zmienne instancji (jeśli są takowe) Horse są instancjonowane z wartościami podanymi przy deklaracji
 - 9. Konstruktor Horse zakańcza się

- "Slowami Mariusza L":
- wywoływany jest domyślny konstruktor klasy Child, jego pierwszą instrukcją jest wywołanie super()
- wywoływany jest domyślny konstruktor klasy Parent, jego pierwszą instrukcją jest wywołanie super()
- wywoływany jest konstruktor w klasie Object, ta nie ma już nadklas, więc po wykonaniu kodu konstruktora następuje powrót do konstruktora z klasy Parent
- wykonywana jest inicjalizacja zmiennych instancyjnych w klasie Parent, a więc przypisanie 'str = "some value"' po czym następuje powrót do konstruktora z klasy Child
- wykonywana jest inicjalizacja zmiennych instancyjnych w klasie Child, a więc przypisanie 'childStr = "some other value"' co jest ostatnim krokiem, obiekt został utworzony i zainicjalizowany

Przeładowanie (overload) konstruktorów

Konstruktory takie różnią się lista argumentów

- W przeładowanym konstruktorze także jest wywołanie super() chyba że programista sam wywoła inny (np this albo super(arg))

2.9 Zmiene i metody statyczne: static

- **statyczna metoda nie ma dostepu do niestatycznych** pól instancji (ponieważ nie ma takowej instancji) oraz niezstatycznych metod
 - Przykład
- Funkcja **main**: jest statyczna wiec nie można się odnieść do niestatycznych zmiennych instancji (klasy). Bo wtedy funkcja main (statyczna) nie wie do jakiego obiektu chcemy sie odnieść.
 - oczywiście sama może działać na obiekcie i na nim wykonywać metody
- wykonanie statycznej metody (czy dostep do statycznego pola) **nie powołuje obiektu do zycia** [np main()]
- w statycznej metodzie (w tym main) mozna używać normalnie metod statycznych
- metody statyczne **nie mogą być overriden** ale to nie to samo co przedefiniowanie metody statycznej w podklasie
 - różnica polega na tym iż nie będzie tu działać polimorfizm patrz przykład:

}

Output: a a a

Dlaczego? Bo kompilator wie ze a to Animal więc wykonuje statyczna metode Animal.doStuff() - nie tak jak w polimorfizmie tutaj wazna jest nazwa klasy a nie obiekt na jaki wskazuje referencja. Referencja mówi tylko JVM na jakim obiekcie wywolujemy te statyczna metode.

Dostęp do metod i pól statycznych

- poprzez NazwaKlasy.STATYCZNE POLE bez instancjonowania obiekty typu NazwaKlasy
- poprzez obiekt: obiektKlasy.STATYCZNE_POLE gdzie obiektKlasy jest obiektem powołanym do życia poprzez new

Nieważne którą z powyższych metod użyjemy, efekt jest ten sam - wykonanie statycznej metody na Klasie a nie Obiekcie.

Poniższy przykład wykona się poprawnie:

```
static void printMessage() { } // metoda klasy SomeClass
...
SomeClass obj = null;
obj.printMessage(); // nie będzie NullPointerException bo kompilator juz wie na
jakiej klasie ją wykonać
```

2.10. Zależność (coupling) i spójność (cohesion)

Aplikacja powinna byc łatwa w utworzeniu, utrzymaniu i rozszerzaniu

Coupling

- miara w jakim stopniu jedna klasa wie o implementacji w drugiej klasie
 - jeśli klasa A wie o B tylko na podstawie interfejsu to jest to loose coupling (dobrze)
 - jeśli A wie o szczegolach implementacji B to jest to tight coupling (źle)
- silna zależność powoduje że zmiany szczegółów implementacji jednej klasy powodują błędy w działaniu drugiej klasy.
- wymagana głównie enkapsulacja

EGZAMIN: kilka pytań z oczywistym przykładem złej zależności

Cohesion

- miara jak wąskie zadanie ma dana klasa. Im węższe, bardziej sprecyzowane zadanie tym lepiej
- mocno spójne klasy łatwiej utrzymac i rzadziej zmieniać

<u>Przykład</u>

Klasa mało spójna (wiele różnych zadań w jednej klasie):

```
class BudgetReport {
```

```
void connectToRDBMS(){ }
void generateBudgetReport() { }
void print() { }
}
```

Rozwiązanie - podzielenie funkcjonalności na wiele klas:

```
class BudgetReport {
   Options getReportingOptions() { }
   void generateBudgetReport(Options o) { }
}
class ConnectToRDBMS {
   DBconnection getRDBMS() { }
}
class PrintStuff {
   PrintOptions getPrintOptions() { }
}
```

Źródła inne: http://javaboutique.internet.com/tutorials/coupcoh/

TEST 2:

moj wynik 9/14, pytania OK: 2-4, 6, 8-10, 12, 14

- 1. dałem BE ma być B
- 5. dałem AF ma być EF
- 7. nie zauwazylem (); na koncu i nic nie dodalem w "gapy" w 2 klasie. 1 klasa ok
- 11. dałem E ma być D
- **13**. dałem D ma być AB

POPRAWIĆ

```
Po poprawce 11/14 zle 3 (dalem ABE), 5 (dalem AF), 8 (dalem ACD)
```

3. Zadania

Stos (stack) i sterta (heap)

- Instance variables and objects live on the heap.
- Local variables live on the stack.

3.1. Literaly

Reprezentacja prymitywnych danych w kodzie np 'b' - literał char, 42 - literał int, false - literał boolean, 2342.342 - literał double itd

<u>Integer</u>

Są 3 sposoby reprezentacji intów:

- dziesiętny: np *int l* = 234;
- ósemkówy: cyfry od 0 do 7; **zapis z zerem na początku**: *int six* = 06; *int nine* = 011; maximum 21 cyfr w systemie ósemkówym
- szesnastkowy (hex): znaki 0 9 i a f (**małe lub duże** obojętnie); **zapis z 0x (lub 0X) na początku**: int x = 0x0001; int y = 0X7fAf;

Wsyztskie powższe literały w 3 systemach są domyślnie zapisane w *int* ale mogą zostac zapisane w *long* dodając litere L (lub l) na końcu

```
long lo = 11102L;
long so = 0xFFFI;
```

Floating-point - double i float

Literały zmiennoprzecinkowe domyślnie są zapisywane jako double (64 bity) z kropką: $double\ d = 123221.233212;$

Dla double można dodać na końcu **D** (lub d) aby zaznaczyć że to double (ale nie jest to konieczne - D jest defaultowe) double d = 123221.233212**D**;

```
Aby zapisać je jako float (32 bity) należy dodać na końcu F (lub f)
float f = 23.34323F; float f2 = 33.232f;
```

- zapis bez F spowoduje błąd kompilacji: float badFloat = 12.1212; //Compiler err:
Cannot convert double to float

Literały liczbowe nie moga mieć przecinka - tylko kropke!

Boolean

```
Przyjmują tylko i wyłącznie literały true i false
```

```
Nie jest tak jak w C++ że false to 0 a true 1. W Javie jest tylko true i false: boolean b = true;
```

Poniższe **nie zadziała:**

```
int x = 1; if (x) \{ \} // Compiler error!
```

Character

Chary są tak naprawde literałami zapisanymi jako dodatnie 16 bitowe inty

```
pojedynczy znak:
```

```
char a = 'a';
char b = '@';
```

- w Unicode poprzedzamy przedrostkiem \u w apostrofach 'poj':

```
char letterN = '\u004E';
```

- poniższe **prawidłowe** przykłady:

```
char a = 0x892; // hexadecimal literal char b = 982; // int literal char c = (char)70000; // The cast is required; 70000 is out of char range char d = (char) -98; // Ridiculous, but legal
```

- poniższe **nieprawidłowe** przykłady:

```
char e = -29; // Possible loss of precision; needs a cast char f = 70000 // Possible loss of precision; needs a cast
```

- znaki można escapować ukośnikiem \

```
char c = '\"'; // A double quote char d = '\n'; // A newline
```

<u>Stringi</u>

Stringi **nie są prymitywami** ale moga byc reprezentowane przez literały:

- W cudzysłowach: "to jest string"
- Łącznikiem jest +: "To jest" + " string"

3.2. Operatory przypisania

Operatorem przypisania zmiennej do wartości jest =

Przypisanie Button b = new Button(); zapisuje pod b **tylko** referencje do obszaru pamieci gdzie jest obiekt a **nie sam obiekt**. Format bitów takiej zmiennej referencyjnej jest **zależny od JVM**.

Literał liczbowy jest zawsze castowany do inta. np: $byte\ b=27;$ jest tak naprawde zmieniane na $byte\ b=(byte)\ 27;$ przez JVM Tak samo z **char** oraz **short**

Mnożenie, dodawanie itp wartości int i innej lub np byte i short jest automatycznie castowany do inta.

ale np byte d = b + c; wywoła błąd kompilatora i wymagane jest ręczne castowanie byte c = (byte)(a + b);

Przejdźmy do typów wyrażeń arytmetycznych. Zerknijmy na poniższy przykład.

```
byte a = 1;
byte b = a + 1; // blad!

byte c = 1 + 1;
byte d = 64 + 64; // blad!

byte e = 1 + 1L; // blad!
```

Zacznijmy od tego, że jeśli wyrażenie arytmetyczne używa tylko operandów całkowitych to typ wyrażenia jest również całkowity i jest to zawsze int albo long. Typem takiego wyrażenia

jest int jeśli żaden z operandów nie jest typu long. Jeśli choć jeden z operandów jest typu long to całe wyrażenie jest też typu long. Wyrażenie '1 + 1' jest zatem typu int i kompilator godzi się wykonać konwersję automatyczną do typu byte, ale wyrażenie '1 + 1L' jest już typu long, dla którego konwersja implicite nie jest przewidziana. Wartość wyrażenia, w którym nie występują zmienne jest wyliczana w czasie kompilacji. Wartością wyrażenia '64 + 64' jest 128 co jest poza zakresem wartości typu byte i stąd błąd w powyższym przykładzie. Ale czemu wartość wyrażenia '1 + 1' można przypisać do zmiennej typu byte, a wartości wyrażenia 'a + 1' już nie? Oba te wyrażenia są typu int, ale w tym drugim występuje zmienna, a więc w czasie kompilacji nie wiadomo, jaka jest jego wartość. Skoro nie wiadomo jaka jest wartość to nie wiadomo czy jest ona z zakresu wartości typu byte i stąd błąd. Aby kod ten się skompilował należy zastosować explicite operację rzutowania. Z typami short oraz char – który można traktować także jak typ liczbowy – sytuacja jest analogiczna.

Jeśli wyrażenie arytmetyczne zawiera choćby jeden operand typu float a nie zawiera operandów typu double to typem takiego wyrażenia jest też float. Jeśli wyrażenie arytmetyczne zawiera choćby jeden operand typu double to typem wyrażenia jest double. Analogiczne przypisanie jak pokazane w ostatnim przykładzie dla typu byte dla typu float jest poprawne. Poniższy kod kompiluje się.

```
float a = 1.1f;
float b = a + 1.2f;
```

Naturalnie wszystkie te problemy związane z konwersją wartości i typów liczbowych spowodowane są troską o poprawność kodu. Co się dzieje, jeśli zmusimy kompilator do wykonania konwersji poprzez rzutowanie, a wartość jest zbyt duża by móc być przypisana do zmiennej danego typu? Nastąpi konwersja stratna, czyli w przypadku liczby, zostaną odrzucone jej początkowe bity.

Gdy rzutowanie jest określone explicite, więc kompilator nie protestuje, program się kompiluje. Ale jaki jest efekt jego uruchomienia? Otrzymujemy napis np "[byte]: x = -128 y = 0", a więc wartości naszych zmiennych byte są "nieco dziwne". Nie ma cudów i trzeba o tym pamiętać. Jeśli wartość jest zbyt duża by zmieścić się w danym typie, to się tam po prostu nie zmieści.

Rzutowanie prymitywów

Rzutowanie implicite (czyli bez pisania, domyslne) zdarza sie gdy castujemy do "szerszych" wartości:

```
Animal a = dog; czy int i = jakisByte
```

Błędy typu: "possible loss of precision" są spowodowane gdy chcemy zmieścić coś większego w mniejszym np long I = jakisShort;

Rzutowanie zawężające (w dół) wymaga napisania castowania explicite.

```
float a = 100.001f;
int b = (int)a; // Explicit cast, the float could lose info
```

Wartości integer (int, long, itp) mogą być castowane implicite do double: double d = 56L; nie można jednak castować implicite wartości np int do double: int i = 12.89; --> zposoduje to **błąd kompilacji**

Można natomiast castować explicite ale trzeba się liczyc ze stratą precyzji: $int \ x = (int) \ 12.32$; utnie do 12

Podobnie jest z double i float. Double są domyślne. Double są szersze więc castowanie

implicite floata do doubla spowoduje błąd:

```
float f = 12.2; // błąd float s = (float) 12.2; // skompiluje sie ale wywali podczas runtime float z = 12.2F; // OK
```

Przypisanie prymitywów

```
int a = 6:
```

int b = a; // pod b kopiowany jest ciąg bitów odpowiadających 6 i dalej te zmienne nie mają ze sobą żadnych zależności (inaczej niz w obiektach)

Przypisanie typów obiektowych

Button b1 = new Button(); // tworzy zmienną ref, następnie tworzy obiekt na stercie, a następnie przypisuje referencje do adresu obiektu w pamięci

Button b2 = b1; // spowoduje przypisanie referencji a nie skopiowanie obiektu, b1 i b2 wskazują na ten sam fizycznie obiekt

b2 = null; // spowoduje że referencja nie będzie już wskazywala na obiekt ale b1 nadal na niego wskazuje więc obiekt zyje nadal

Obiekt String jest inny. Nie można zmienić wartości Stringa ponieważ jest immutable

```
String x = "Java";
String y = x;
x = x + " Bean"; // to nie zmieni wartości y a tylko x
```

Za każdym razem jak zmieniamy wartość Stringa (jak przy x) JVM **zmienia po prostu jego referencje a nie sama wartość**!

3.3. Zasięg widoczności zmiennych (scope)

```
class Layout { // class
    static int s = 343; // static variable

int x; // instance variable

{ x = 7; int x2 = 5; } // initialization block

Layout() { x += 8; int x3 = 6;} // constructor

void doStuff() { // method
    int y = 0; // local variable
    for(int z = 0; z < 4; z++) { // 'for' code block
        y += z + x;
    }</pre>
```

```
}
```

- zmienna statyczna ma największy zasięg
 - jest tworzona gdy klasa jest ładowana i zyje cały czas
- zmienne instancji są 2 w kolejności
 - sa tworzone gdy jest tworzona instancja
- zmienne lokalne sa nastepne
 - żyją póki wykonywana jest metoda (póki metoda jest na stosie)
- zmienne w bloku żyja gdy wykonywany jest blok.

Należy też **pamiętac o przesłanianiu** zmiennych lokalnych

Przykład typowego błędu:

```
static long power(long base, long exponent) {
  for(int x = 1, y = 0; y < exponent; y++) {
    x *= base;
  }
  return x; // błąd!
}
Zmienna x została zadeklarowana w pętli i do tejże pętli ograniczony jest zakres jej
widoczności</pre>
```

Innym typowym błędem jest odwołanie sie do zmiennych instancji w metodzie statyczne (najczęściej main)

```
class ScopeErrors {
  int x = 5;
  public static void main(String[] args) {
     x++; // won't compile, x is an 'instance' variable
  }
}
```

3.4. Zmienne niezainicjalizowane i nieprzypisane

Zmienne instancji czyli zadeklarowane w klasie ale poza metodami i konstruktorem Są inicjalizowane na wartości domyślne w momencie instancjonowania obiektu (new):

- referencja do obiektu (także String oraz tablica jako ze jest obiektem): null
- byte, short, int, long: 0
- float, double: 0.0
- boolean: false
- char: '\u0000'

Tablice jako zmienne instancji będą domyślnie zainicjalizowane jako null. **Elementy** tablicy zostaną zainicjalizowane domyślnie **na swoje wartości domyślne** (tak jak przy zmiennych instancji - powyżej)

- int [] year = new int[100]; wygeneruje tablicę intów z samymi zerami.

3.5. Zmienne lokalne (stack, automatic)

Zmienne lokalne to takie w metodach i w parametrach metod. Inna nazwa lokalnych (local) to automatic lub stack variables

Prymitywy

Zmienne lokalne muszą być **ZAWSZE** zainicjalizowane z jakąś wartością zanim zostana użyte.

Zmienne lokalne nie są inicjalizowane automatycznie (domyślnie)

Próba uzycia niezainicjalizowanej zmiennej lokalnej spowoduje **błąd kompilacji** (nie tak jak w zmiennych instancji gdzie są wartości domyślne i można ich uzyć) Jeśli zmienne lokalna nie jest zainicjalizowana ale także nie jest użyta to nic sie nie stanie. Błąd jest tylko **w momencie użycia**

Obiektowe, referencje lokalne

Referencje lokalne nie są przypisywane do null. Nie są przypisane do niczego:

```
Date date; // nie null
if (date == null) { } // nawet takie uzycie spowoduje błąd
```

Dobra rada = zawsze przy deklaracji przypisywac do nula

Tablice

Podobnie jak obiektowe, ale nie potrzeba inicjalizować elementów tablicy po jej skonstruowaniu

- elementy są inicjowane na wartości domyślne.

3.6. Parametry metod

"W języku Java wszystkie parametry są przekazywane przez wartość"

Parametry referencyjne

- Przekazując zmienną do metody przekazujemy jej kopię "w sensie bitowym"
- czyli jeśli jest to **referencja** do obiektu to przekazujemy <u>kopie tej referencji</u> ale ta referencja wskazuje na ten sam obiekt
- Przekazując parametr referencyjny do metody **bazujemy na obiekcie na który wskazuje referencja**, tj na tymże obiekcie (a nie na jego kopii)
 - można oczywiście zmienić wiązanie tej referencji na inny obiekt.
 - jeśli jest to **zmienna prymitywna bazujemy na jej kopii** (tutaj w dosłownym sensie)

Zmienne prymitywne

- przekazując zmienna prymitywną przekazujemy jej kopię

3.7. Tablice - deklaracje, konstruowanie, inicjalizacja

Deklaracie:

- int[] key; lub int key[]; Thread[] threads; Thread threads[]; (pogrubione zalecane)
- podczas deklarowania nie można specyfikować wielkości: int[5] key; błąd!
 - JVM doesn't allocate space until you actually instantiate the array object
 - wielkość więc specyfikujemy podczas inicjalizacji: int[] key = new int[5];
- zadeklarowana referencja tablicowa na dany **typ prymitywny** (np int[]) może być przypisana do różnych obiektów tablicowych (o różnych długościach) ale <u>tylko będących takim samym typem</u> (int[]).
- **Nie można przypisać** int[] a do tablicy np char[] ponieważ jest to obiekt tablicowy a nie zmienna prymitywna gdzie takie castowanie działa. **tu nie działa!**.
- zadeklarowana referencja tablicowa na dany typ obiektowy może byc przypisana do obiektu tablicowego typu podklasy lub klasy implementującej interfejs Car[] cars = new Honda[5];
 - nie działa to oczywiście w drugą strone bo Car niekoniecznie może byc Honda

Constructing

Konstruowanie tablicy to stworzenie obiektu tablicowego na stercie. Podczas tworzenia JVM **musi** wiedzieć jak duża będzie tablica i ile miejsca na nią przeznaczyć - brak ilości elem. spowoduje błąd kompilacji

- testScores jest referencją do miejsca na stercie gdzie jest obiekt tablicowy.
- Obiekt tablicowy posiadający 4 elementy jest inicjowany (zawsze) wartościami domyślnymi (tutaj zerami)
- podczas tworzenia tablicy z typami obiektowymi NIE SĄ WYWOŁYWANE konstruktory tego typu:
- gdy: Thread[] threads = new Thread[5]; nie jest wywoływany konstruktor Therad()
- nie tworzymy de facto obiektu Thread ale obiekt tablicowy Thread'ów żaden obiekt Thread nie istnieje jesczze w tym momencie

Wielowymiarowe:

- sa tablicami trzymającymi referencje na kolejne tablice.
- deklaracja 1: **int[][] myArray = new int[3][];** jest dozwolona ponieważ JVM zna wielkość 1 wymiaru.
 - następne wymiary trzeba zainicjalizować: myArray[0] = new int[4];
 - deklaracja 2: int[][] myArray2 = new int[5][4];
- referencja tablicy zadeklarowane jako wielowymiarowa może być przypisana do innej tablicy ale o tym samym wymiarze:
 - jednowymiarowa tylko do jednowymiarowych
 - dwuwymiarowa tylko do dwuwymiarowych ... itp

- jeśli tablica jest np dwuwymiarowa to do 1 wymiaru można przypisać tylko tablice (tablicew wielowymiarowe to tablice tablic):

```
int[][] books = new int[3][];
int[] numbers = new int[6];
int aNumber = 7;
books[0] = aNumber; // NO, expecting an int array not an int
books[0] = numbers; // OK, numbers is an int array
```

Poniżej **przykład** pokazujący że można zadeklarować tablice [][] a do jednej pozycji dopisać inna:

```
int[][] myTable = new int[4][2]; (tablica 4x2)
  myTable[1] = new int[4]; (nowa tablica 4 elem)
spowoduje to stworzenie tablicy
00
0000
00
00
```

<u>Inicjalizacja</u>

Czyli wkładaie elementów

Elementami tablicy są wartości prymitywne lub **referencje** na obiekty

```
pets[0] = new Animal(); // tworzy obiekt Animal w peirwszej komórce tablicy. pets[0] jest
referencją na fizyczny obiekt Animal
liczby[0] = 5; // zapełnia 1 element wartścią prymitywną 5
```

ArrayIndexOutOfBoundsException - wyjątek w momencie czytania z elementu który jest poza tablicą (element 4 tablicy 3 elementowej)

- Array objects have a single public **variable**, **length** that gives you the number of elements in the array
 - myArray.length

Petla for dla Javy5

```
for(Dog d : myDogs)
d = new Dog();
```

Deklaracja, inicjalizacja w jednej linijce:

```
int[] dots = \{6,x,8\}; // 1. tworzy referencje na tablice dots; 2. tworzy obiekt tablicy z 3 elem.; 3. zapełnia elementami; 4. przypisuje do dots obiekt tablicy. int[][] scores = \{\{5,2,4,7\}, \{9,2\}, \{3,4\}\}\}; // wielowymiarowa tablica
```

- The size of each of the three int arrays is derived from the number of items within the corresponding inner curly braces

anonymous array creation

- can be used to construct and initialize an array, and then assign the array to a previously

```
declared array reference variable:
  int[] testScores;
  testScores = new int[] \{4,7,2\};
- taką konstrukcję wykorzystuje się najczęściej jako tablice chwilowe z wartościami np jako
argument metody:
   f.takesAnArray( new int[] {7,7,8,2,5} );
<u>Inicializacia tablicy innymi wartościami</u>
Elementami tablicy moga byc elementy mogące się implicite zcastowac na zadeklarowany
typ.
Np:
  int[] weightList = new int[5];
   byte b = 4;
   char c = 'c';
   short s = 7;
       weightList[0] = b; // OK, byte is smaller than int
       weightlist[1] = c; // OK, char is smaller than int
   weightList[2] = s; // OK, short is smaller than int
Elementami tablicy mogą byc tez obiekty podklasy zadeklarowanej w tablicy
  Car [] myCars = {new Subaru(), new Car(), new Ferrari()};
```

3.8. Bloki inicjalizacyjne

FerrariImplSporty()};

Bloki inicjalizacyjne są trzecim miejscem (po metodach i konstruktorach) gdzie można zapisać operacje.

ISporty[] sporty = {new SubaruImplSporty(), new CarImplSporty(), new

Bloki te wpisuje sie w klasie poza metodami i konstruktorami.

Dzielimy je na **statyczne** i **instancyjne**

albo klasami implementującymi dany interfejs

```
class SmallInit {
    static int x;
    int y;

    static { x = 7 ; } // static init block
    { y = 8; } // instance init block
}
```

Bloki **nie mają nazw**, **nie mają argumentów, nie zwaracają niczego** Według konwencji Javy powinny się znaleźć na górze klasy ale nie jest to obowiązek.

Statyczne

- wykonywany **jeden raz** gdy po raz pierwszy ładowana jest klasa

Instancyine

- wykonywane **jeden raz** gdy inicjalizowany jest każdy nowy obiekt
- wykonywany w konstruktorze **zaraz po** wywołaniu konstruktora nadklasy super() **a przed kolejymi instrukcjami** konstruktora

```
Konstruktor() {
    super(); // nie musi byc explicite
    // blok inicjalizacyjny
    // dalszy kod konstruktora
}
```

- jeśli jest więcej bloków inicjalizujących kolejność wykonywania pokrywa sie z kolejnością wystepowania
- bloki te służą do tego aby wykonać te instrukcje, które powinny posiadać (wykonać) wszystkie konstruktory klasy.
- **błąd** w bloku inicjalizacyjnym będzie sygnalizowany poprzez:

ExceptionInIninitalizationError a w Javie 6 (?) po prostu błąd runtime.

3.9. Klasy wrappery

Wrappery służą:

- do obudowania wartości prymitywnych w miejscach gdzie potrzebne sa obiekty np w Kolekcjach
- dostarczyć metod niedostępnych w wartościach primitive
- moga być **null**

Wrappery są **final** a więc nie można po nich dziedziczyć

Wrapperami sq np Integer (dla int), Float (float), Character (dla char) itd.

Primitive	Wrapper Class	Constructor Arguments			
boolean	Boolean	boolean or String			
byte	Byte	byte or String			
char	Character	char			
double	Double	double or String			
float	Float	float, double, or String			
int	Integer	int or String			
long	Long	long or String			
short	Short	short or String			

Konstruowanie wrapperów

Większość wrapperów na wart. prymitywne (prócz Character) przyjmuje String jako argument

- może wyrzucic NumberFormatException gdy String nie da się sparsowac na ten format

numeryczny

- klasy wrapperów są **immutable** a więc nie można zmienić ich wartości

```
Integer i1 = new Integer(42);
Integer i2 = new Integer("42") // string
Float f1 = new Float(3.14f);
Float f2 = new Float("3.14f"); // string
```

Character przyjmuje tylko char jako argument konstruktora

Boolean przyjmuje bool lub **nie-casesensitive** stringa wartością "true" lub "false"

- konstruktor tej klasy nie zwraca wyjątków. Obiekt klasy 'Boolean' reprezentujący wartość 'true' uzyskamy z napisu "true", przy czym nie ważna jest wielkość liter, zaś obiekt reprezentujący wartość 'false' z każdego innego napisu, oraz gdy zamiast obiektu klasy 'String' przekażemy wartość 'null' (!)
- Boolean **może być uzyty jako warunek tylko od Javy 5** (if (b) zwróci błąd w 1.4) z powodu autoboxingu

Innym sposobem na konstruowanie wrappera jest metoda **valueOf()**

- metoda ta zwraca obiekt "klasy wrappera" z wartościa podaną w argumencie jako String
- czasem drugi argument tej metody to int radix mówiacy o systemie (binary, oct, ten, hex itd) w jakim podany jest String

```
Integer i1 = Integer.valueOf("101011", 2); // przypisze 42 pod i1
Integer i2 = Integer.valueOf("20"); // przypisze 20 pod i2
```

<u>Pobieranie wartości z wrappera</u>

Konwersja obiektu wrappera na typ prymitywny odbywa sie poprez metody z rodziny **xxxValue()**

```
Przykłady:
```

```
Integer i2 = new Integer(42);
  byte b = i2.byteValue();
  short s = i2.shortValue();
  double d = i2.doubleValue();
Float f2 = new Float(3.14f);
  short s = f2.shortValue();
... itd
```

Parsowanie

Metoda parseXxx() jest podobna do valueOf().

- także przyjmuje stringa oraz może przyjmowac int radix
- zwraca prymityw w przeciwieństwie do valueOf która zwraca obiekt wrappera.
- **valueOf()**: w celu optymalizacji używane są istniejące, ale już nie wykorzystywane instancje

toStrina()

- Odziedziczona z Object
- bezargumentowa lub statyczna argumentowa która jako argument bierze

prymityw który obsługuje dany wrapper

- d.toString()
- Double.toString(3.14); (bierze jako argument double bo obsługuje Double) -

statyczna

- Integer i Long oposiadaja jeszcze trzecią meodę toString() przyjmująca jako drugi arg. podstawe systemu liczbowego int radix

Long.toString(254,16); // wyswietli "hex = fe"

- zwraca wartość jaka jest opakowana przez wrapper

toxxxString() (Binary, Hexadecimal, Octal)

Integer i **Float** posiadają metody pozwalajace na konwersje z systemu 10nego na inny.

- Integer.toHexString(254); // convert 254 to hex result: "254 is fe"
- Long.toOctalString(254); //convert 254 to octal result: "254(oct) =376"
- Integer.toOctalString(254);
- itd....

Podsumowaniemetod we wrapperach

Method s = static n = NFE exception	Boolean	Byte	Character	Double	Float	Integer	Long	Short
byteValue		x		X	х	x	x	x
doubleValue		х		х	х	x	x	x
floatValue		х		х	х	x	x	x
intValue		х		x	х	×	х	x
longValue		х		x	х	x	х	х
shortValue		х		x	х	х	х	х
parseXxx s,n		х		x	х	х	х	х
parseXxx s,n (with radix)		x				x	x	х
valueOf s,n	х	х		х	х	х	х	х
valueOf s,n (with radix)		х				×	х	х
toString	х	х	х	х	х	х	х	х
toString s (primitive)	x	х	х	х	х	х	х	х
toString s (primitive, radix)						x	х	

In summary, the essential method signatures for Wrapper conversion methods are

```
primitive xxxValue() - to convert a Wrapper to a primitive primitive parseXxx(String) - to convert a String to a primitive Wrapper valueOf(String) - to convert a String to a Wrapper
```

3.10. Autoboxing

- Nowa funkcja w Java 5
- Umożliwia użycie obiektów wrapperów
- automatycznie robiony jest *unwrap* przed uzyciem (np inkrementacji) i ponowny *wrap* po uzyciu

```
Integer y = new Integer(567);  // make it
y++;  // unwrap it, increment it,
// rewrap it
```

- pozwala jak w powyższym przykładzie robic inkrementacje y++

- ale ponieważ wrappery sa immutable de facto podczas boxingu tworzony jest nowy obiekt pod ta referencją
 - patrz przykład na stronie 234/235

equals i operatory porównania

equals() - sprawdza czy 2 obiekty są "znaczeniowo" równe

- w equals obiekty-wrappery są równe gdy maja tą sama wartość i typ
- uzywając ==, != wyniki są inne!! wręcz inne dla różnych JVM
 - dlatego zalecane jest uzywanie equals!!!!

Oto wycinek dokumentacji:

"If the value p being boxed is true, false, a byte, a char in the range $\u00000$ to $\u0007f$, or an int or short number between -128 and 127, then let r1 and r2 be the results of any two boxing conversions of p. It is always the case that r1 == r2."

3.11. Overloading wraz z Boxing, widening i var-args - kolizje

Kolidujące metody overloading

Widening w overloadingu

Podczas przeładowania metod uzywana jest konwersja implicite typów argumentów - tzw "widening":

```
void go(int x) { System.out.print("int "); }
void go(long x) { System.out.print("long "); }
void go(double x) { System.out.print("double "); }

byte b = 5; short s = 5; long l = 5; float f = 5.0f;

go(b); // arg: byte, podpasowuje do int
go(s); // arg: short, podpasowuje do int
go(l); // arg: long
go(f); // arg: float, podpasowuje do double
```

Da na wyjściu int int long double

- byte i short (jako typy całkowite "mniejsze" od inta są "widening'owane" do inta)
- long pasuje do metody long
- float podchodzi pod double.

Gdyby były wersje metod takze dla byte i short to oczywiście byte i short byly by przypisane do swoich metod.

Gdyby była wersja dla short (ale nie dla byte) to byte podpasował by do short.

- jeśli nie ma metody odpowiadającej idealnie typom parametrów wywołania, to wybierana jest ta metoda, której argumenty są jak **najmniej "większe"**, przy czym "najmniejszy" jest typ 'byte' i kolejno 'short', 'int', 'long', 'float', 'double'. Parametry typu 'char' traktowane są jakby były typu 'int'

- konwersja do bardziej "pojemnego" typu prostego ma pierwszeństwo przed opakowywaniem (ang. in-boxing).

Przykład:

```
static void go(double x) { System.out.print("double "); } // ta bedzie
wykonana
   static void go(Integer x) { System.out.print("Integer "); }

int x = 1; go(x) ---> da wynik double a nie Integer!
```

Widening nie dotyczy klas wrapperów tzn Short nie jest Integerem!!!

- void test(Long x) { } nie zadziała dla d.test(new Integer(5));

Boxing i var-args w overloadingu

Podobnie jak prze widening **podczas przeładowania metod dokonuje się boxing typów** takich jak Integer, Double **do typów prymitywnych i odwrotnie**.

- Mając metodę *go(Integer i)* można wywołać ja z parametrem typu int [*go (2);*] i odwrotnie
- W przypadku gdy są dwie metody kolidujące **pierwszeństwo ma widening** przed boxingiem
- (czyli metoda **wcześniejsza historycznie** w Java 1.4. byl widening ale nie było boxingu)
- mając: void go(Integer x); void go(long x); wywołanie z int a: go(a) wywoła metodę go(long) bo widening ma priorytet
- Podobnie jak podczas gdy koliduje boxing i typ prosty sprawa się ma z metodami var-args
- priorytet ma to co jest historycznie pierwsze czyli argumenty proste void go(int x, int y) // 1

void go(**byte**... x) // 2

- wywołanie go(i, y) gdzie i oraz y to byte spowoduje wywołanie metody 1 czyli go(int, int)

<u>Metody z konkretną liczba parametrów maja priorytet przed var-args nawet jeśli varargs maja typ prosty a metoda z ustalona liczba parametrów wymaga autobxingu.</u>

Widening i Boxing

Połączenie WidenAndBox **nie powiedzie się** np gdy:

void go(Long x){} byte b = 5; **go(b)**; --> błąd kompilatora z powodu tego że byte może byc boxowany do Byte... a Byte to nie Long

Ciekawostka:

Here's a review of the rules for overloading methods using widening, boxing, and var-args:

- Primitive widening uses the "smallest" method argument possible.
- Used individually, boxing and var-args are compatible with overloading.
- You CANNOT widen from one wrapper type to another. (IS-A fails.)
- You CANNOT widen and then box. (An int can't become a Long.)
- You can box and then widen. (An int can become an Object, via Integer.)
- You can combine var-args with either widening or boxing.

Podsumowując:

jeśli tylko się da, kompilator wybiera **1. konwersję typów prostych do innych,** "pojemniejszych" typów prostych.

W dalszej kolejności, kompilator próbuje znaleźć **2. metodę, która wymaga opakowania w obiekty** a dopiero,

gdy to zawiedzie, rozważa 3. metody używające argumentów wielo-arnych.

3.12. Garbage collection

Heap (sterta) - jest tylko jedna.

- Zadaniem Garbage Collectora (**GC**) jest **odnalezienie i usunięcie** obiektów **do których nie można się dostać** (nie ma do nich referencji)
- jest zażądzany przez JVM
- można wysłac prośbę do JVM o uruchomienie GC ale **nie ma żadnej gwarancji** że zostanie uruchomiony.
- obiekt może być usunięty poprzez GC gdy ani jeden z aktywnych wątków nie ma do niego dostępu.
 - troszke inaczej zachowują sie Stringi spowodu swojej "dziwnej" natury
- jeśli obiekt jest możliwy do usunięcia przez GC **to i tak nie ma gwarancji** ze GC go usunie są to tylko prośby a nie żądania
- <u>pomimo</u> działania GC aplikacja Java <u>może zapełnić całą pamięć</u>
- stack variables are not dealt with by the GC (- z testu)

Pisanie kodu bezpiecznego "pamięciowo"

ELIGIBLE = Oznaczone dla GC jako możliwe do usuwania.

- nullowanie referencji

- np StringBuffer sb = null;
- obiekty stworzone w metodzie są *eligible* po ukonczeniu metody

- przepisywanie referencji

- ustawianie referencji aby wskazywała na inny obiekt
- StringBuffer sb1 = new...; StringBuffer sb2 = new...; jakies operacje sb1 = sb2;
 - metody które zwracają obiekt a nie są przypisane do referencji nie są eligible

- izolowanie referencji

-Występuje gdy Klasa ma referencje do samej siebie i stworzymy kilka takich obiektow referujących do siebie. a następnie znullujemy je. Takie "wyspy" także są *eligible* dla GC

- prośby włączenie GC

- są to tylko sugestie dla JVM że powinna włączyć GC, nie ma jednak gwarancji kiedy to wykona i czy wsyztsko usunie co trzeba.

```
System.gc();
```

- powyższa metoda wykonuje tak naprawde Runtime.getRuntime() która zwraca singletona na którym to jest wywolana metoda gc().
 - java.lang.Runtime.getRuntime().gc()
 - teoretycznie po wywołaniu qc() będziesz miał tyle wolnej pamięci ile jest możliwe
 - niektóre JVM'y różnie implementują ta metodę lub nie implementuja jej wcale
- czyszczenie ręczne przed wywołaniem GC metoda: public void finalize()
 - jest odziedziczona przez każdy obiekt z Object
 - jest to metoda wywoływana tuż przed usunięciem obiektu przez GC
- **nie należy na niej polegać** ponieważ nigdy niewiadomo kiedy obiekt będzie usunięty przez GC i czy wogóle.
 - finalize() może byc wywołane tylko raz przez Garbage Collectora
- wywołanie finalize() ręcznie może spowodować że obiekt nie będzie usunięty przez GC
 - finalize() może zostac nadpisana (override)

Metoda sprawdzająca ilość pamięci:

```
Runtime rt = Runtime.getRuntime(); // singleton Runtime
rt.totalMemory();
rt.freeMemory();
```

4. Operatory

4.1. Przypisania

- podczas przypisywania wartości do prymitywów rozmiar wartości ma znaczenie
 - pamietać o kastowaniu imlicite i explicite, i że może wystapic obcięcie wartości
- referencja to nie obiekt ale wskazanie na obiekt
- podczas przypisania wartości do referencji typ ma znaczenie
 - pamietac o podtypach, nadtypach, i tablicach

4.1.1 Przypisania+działania

```
Jest ich 11 ale na ezaminie i w uzyciu są: +=, -=, *=, /= - to co jest po prawej stronie operatora jest wykonane pierwsze: \mathbf{x} *= \mathbf{2} + \mathbf{5}; odpowiada \mathbf{x} = \mathbf{x} * (\mathbf{2} + \mathbf{5}); a nie \mathbf{x} = (\mathbf{x} * \mathbf{2}) + \mathbf{5};
```

4.2. Relacyjne

```
relacyjne <, <=, >, >= (integers, floating points, chars)
równości ==, != (liczby, chary, booleany, referencje - nie można
niekombaptybilnych typów
```

- zawsze ich wynikiem jest **boolean** (true, false)
- można ich uzyć w **if** (najczęśćiej), przypisaniu: boolean b = 100 > 999;,

Równości

- można porównywać liczby (w tym chary), booleany, referencje
- nie można niekombaptybilnych typów
 - np boolean z charem albo Button ze String
- == porównuje wartośc pod zmienną jako ciąg bitów (pamietaj: prymitywy i referencje)
- UWAGA: rezultatem operacji przypisania poprzez '=' jest wartość jaką przypisano:

- ponieważ **w if może być tylko wartośc typu boolean** (<u>nigdy int i inne</u>) więc poniższe nie skompiluje się

```
int x = 1;

if (x = 0) ---> Przypisano 0 więc wartością ifa jest 0 - ale INT więc się

nie skompiluje
```

Porównywanie prymitywów:

```
character 'a' == 'a'? true
character 'a' == 'b'? false
5 != 6? true
5.0 == 5L? true
true == false? false
```

Porównywanie referencii:

Przy porównaniu referencji pod uwage jest brane ciagi bitów - czyli **to na co wskazują** referencja_a == referencja_b jeśli te referencje **wskazują na ten sam** fizyczny obiekt

- dlatego też podczas porównania "znaczeniowego" obiektów (także String) należy używać equals()

Porównywanie enuma:

- Porównanie dwóch **referencji typu enum można dokonać za pomocą == oraz equals**

- jest to tożsame:

```
Color c1 = Color.RED; Color c2 = Color.RED;
c1 == c2 TRUE
c1.equals(c2) TRUE
```

4.3. Operator instanceof

- uzywany względem **zmiennych referencyjnych** oraz
- sprawdza czy obiekt jest pewnego typu
- obiekt (typ referencji) z lewej striny operatora przechodzi test IS-A na klasie po prawej stronie operatora

```
s instanceof String
```

- referencja **musi wskazywać na obiekt** aby instanceof dało true
 - typ referencji (np Apple a = null) nie wystarczy
- jego wynikiem jest **boolean** (true/false)
- można testować referencje na swoją klase lub jej podklasy, nadklasy oraz interfejsy

```
Przykłady:
```

```
Bb = new B();
       if (b instanceof Object) TRUE (nadklasa)
       \mathbf{A} a= new B();
       if (a instanceof B) TRUE
                                      (podklasa)
  B a= new B(); //B extends A
       if (a instanceof A) TRUE gdy B extends A
                                                       (podklasa)
       \mathbf{A} a= new \mathbf{A}(); // B extends A
       f (a instanceof B) FALSE (podklasa ale typ jest A i obiekt jest A - mimo że B
extends A)
  A implements Foo
       a instanceof Foo TRUE
  A a = null:
       if (a instanceof A) FALSE bo objekt jest null
```

- nie można testować instanceof z dwóch niezależnych drzew dziedziczenia
 - operatora 'instanceof' nie możemy użyć, jeśli nie ma szans na powodzenie

```
Dog d = new Dog();
  d instanceof Cat
                       ---> gdy ani Dog ani Cat nie są w tym samym drzewie: błąd
kompilacji
```

```
- w przypadku tablic: tablice to Object więc
  int [] nums = new int[3]; if (nums instanceof Object)
                                                         TRUE
ale Foo[] foos = new Foo[4]; if (foos instanceof Foo)
                                                         FALSE
```

4.4. Operatory arytmetyczne

```
+ - * / - standardowe
```

Operator reszty %

% dzieli lewy operand przez prawy a rezultatem jest reszta z dzielenia

Konkatenacja Stringów

```
"String1" + "String2"
```

- Przy stringu numery (inty) są brane jako znaki a nie liczby gdy conajmniej jeden operand jest stringiem

```
    - (1+ "string") da nam 1string
    - ("string" + 1 + 2) da nam string12
    - ("string" + (1+2)) da nam string3 - bo wtedy 1+2 jest liczone jako 1.
    - jest możliwy operator konkatenacji+przypisania: +=
```

4.5. Operatory inkrementujący i dekrementujący

++ i --

- operatory te maja pierwszeństwo przed innymi *, /, % ,+ - (+ i - są najsłabsze)

Prefix: ++i, --i

- inkrementacja następuje **przed uzyciem zmiennej w wyrażeniu** (zanim zostanie uzyta)

Postfix: i++, i--

- inkrementacja następuje **po uzyciu tej zmiennej w wyrażeniu** (po tym jak zostanie uzyta)

- zmiennych **final** niemożna inkrementowac ani dekrementować (oczywiste) - błąd kompilacji

4.6. Operator warunkowy

- Jest oparatorem trój-operandowym
- Działa jak **if** z tym wyjątkiem że bloki wykonawcze służą do przypisania ich do jakiejś zmiennej:
 - $x = (boolean \ expression)$? value to assign if true : value to assign if false

String status = (numOfPets < 4) ? "Pet limit not exceeded" : "too many pets";

- można operatory zagnieżdzać

```
String status = (numOfPets<4)?"Pet count OK"
:(sizeOfYard > 8)? "Pet limit on the edge"
:"too many pets";
```

4.7. Operatory logiczne

Operatory bitowe

```
NIE MA NA EGZAMINIE SCJP5 (były w SCJP 1.4)
```

- Są to:

& AND

| OR

^ XOR

- są operatorami dla operandów całkowitoliczbowych

<u>Logiczne typu "short-circuit"</u> - leniwie

Sprawdzany jest najpierw pierwszy warunek i w zależności od wyniku **drugi warunek nie** zawsze jest sprawdzany

&& AND

- sprawdzany jest pierwszy warunek i <u>gdy jest false</u>, drugi warunek <u>nie jest nawet sprawdzany</u>.

II OR

- sprawdzany jest pierwszy warunek i <u>gdy jest true</u> to <u>drugi juz nie jest sprawdzany</u> - bo nie musi.

- powyższe operatory działają tylko z typami boolean

- taki kod nie skompiluje sie: if (5 && 6) { }

<u>Logiczne typu "non short-circuit"</u> - zachłannie

dla operandów logicznych
 Używane podobnie jak te powyżej ale sprawdzane są zawsze oba warunki

- & AND
 - nawet gdy pierwszy warunek jest false, to drugi tez jest sprawdzany (wykonywany)
- T ∩P
 - nawet gdy pierwszy warunek jest true, to drugi tez jest sprawdzany (wykonywany)

Logiczne operatory ^ i !

Działa **tylko na wartościach boolean**

^ XOR (ALBO)- gdy tylko jeden warunek jest prawdziwy! NOT (Odwrócenie warunku)

TEST pytanie 3 = przyjrzec sie - dalem F F X T X, 8 pytanie nie chcialo mi sie liczyc

5. Flow Control, Wyjątki, Asercje

Przepływ danych - pętle,warunki

5.1. Instrukcje warunkowe

5.1.1 Instrukcja if-else

if (only_boolean_expresion) { jesli true } else { w p.p. }

- jako warunek może wystąpić tylko wyrażenie typu boolean
- blok else jest opcjonalny
- nawiasy {} sa także opcjonalne ale wtedy wywoływana jest tylko jedna (nast) linijka.
- gdy istnieje klauzula warunkowa else if można dać ostatni else ale wówczas może on wystąpić na końcu
- w przypadku gdy "else if" przejdzie (true) to kolejne else-ify ani elsy nie są wykonane
- **Uwaga** na zapis if (bl = true) gdzie bl to boolean. zapisa sie skompiluje i test powiedzie:
- uzywając w teście przypisania "=" test sie wykona, przypisanie też sie wykona a test będzie równy przypisanej wartości (tutaj true)
- w przypadku gdy robimy przypisanie do wartości innej niz **boolean** kompilacja sie nie powiedzie wartośc przypisania bedzie nie-bool

Uwaga na egzaminie na formatowanie ifów i brak { }

5.1.2. Instrukcja switch

- odpowiednik sekwencji ifów gdy jest w kazdym case instrukcja break;

```
switch (testowana zmienna) { // tylko typy: int, short, byte, char oraz enum
         case wartosc1:
                polecenia ... // blok poleceń może być w nawiasach { }
                break;
                              // opcjonalny, ale ważny
         case wartoscx:
                polecenia ... // blok poleceń
                             // opcjonalny, ale ważny
                break:
         default:
                polecenia ... // blok poleceń
      }
- blok poleceń (wraz z break) może byc w nawiasach {} ale nie musi - gdy nie ma to rónież
wykonają się wszystkie polecenia

    blok poleceń może byc także pusty (ciało puste)

             case 1:
         case 2:
- dwukropek w case jest obowiązkowy

    wartość testowana może być tylko typu int, short, byte, char oraz enum lub typem

dającym się na nie castować implicite
  - nie moga to być: double, float, long !!!!!!!!!
  - testowana zmienna może byc także wartość: switch (7) --> OK
- Argumenty dla wariantów (przy case) muszą być wartościami znanymi w czasie
kompilacji,

    literały, lub zmienne finalne, z wartością przypisaną w czasie deklaracji

         final int a = 1;
             final int b:
             b = 2;
             int x = 0;
             switch (x) {
                case 2: // ok - literał
                    case a: // ok - stała zadeklarowana z wartościa
                    case b: // compiler error = b jest nieprzypisana od razu
- case może sprawdzić tylko relację równości tj inne testy typu >, <, >=, <= są
niemożliwe
można wywoływać metody wewtątrz: np: switch(str.length())
- należy uważać aby wartości w case mieściły się w swoim typie tzn np aby byte nie był za
duzy np 128
      byte g = 2;
      switch(q) {
           case 128:
                       / błąd kompilacji - byte nie może przyjąć wartości 128
```

- wartości w case **nie mogą sie powtarzać** błąd kompilacji
- można polegac na autoboxingu (uzywac wrapperów np Integer, Short)

- ale **nie można** Double, Float, Long podomnie jak prymitywów

Break w switch-case

Stałe w *case* są wykonywane od góry do dołu (po kolei) od momentu napotkania wartości pasujące:

- pierwsza napotkana wartość pasująca jest *entry pointem* i jest tykonany <u>oraz</u> <u>wszystkie nastepne.</u>

- Przykład bez breaków:

- takie przejscie "z góry na dół" bez breaków nosi nazwę **fall through** i wg rad Suna powinno byc zaznaczone komentarzem dla czytelności
- fall through działa do napotkania pierwszego breaka

<u>default</u>

- gdy żadna zmienna nie pasuje do casów sterowanie przechodzi do default.
 - gdyby nie było default switch zakończył by się nie wchodząc do żadnego case
- w przypadku "fall through" blok default także jest brany pod uwagę i w przypadku braku breaka także jest wykonany.
- default nie musi być na końcu może się znaleźć na dowolnym miejscu.
 - uwaga na fall through:
 - gdy entry point będzie wczesniej default też się wykona i case za nim także
- gdy *entry point*em będzie default (nic nie podpasuje) to wykona sie default oraz ewentualne casy za nim.

```
int x = 7;
switch (x) {
  case 2: System.out.println("2");
default: System.out.println("default");
  case 3: System.out.println("3");
  case 4: System.out.println("4");
}
```

Output: default, 3, 4 // nie pasowala zadna wartosc więc wziął default oraz kolejne (bo nie było break)

entry pointem

// tutaj default stał się

```
5.2. Petle i iteratory
```

```
5.2.1. Pętla while
while (boolean_expression) {
      // do stuff while expresion is true;
}
- pętla sie wykonuje dopóki warunek jest true
- zmienne w warunku muszą byc zadeklarowane wcześniej
  - nie można deklarować zmiennych w warunku: while(int i = 2)
- petla while może nie wykonać się ani razu - jeśli warunek od razu jest spełniony
  - warunek jest sprawdzany przed wykonaniem pętli
  5.2.2. Petla do-while
do {
      // do stuff first;
} while (boolean_expresion); // ze srednikiem na końcu
- w przeciwieństwie do while petla jest wykonywana przed sprawdzeniem warunku
- na końcu warunku musi byc średnik
- zasady są takie jak w while
  5.2.3. Petla for
Od Javy w wersji 5 są dwie petle for:
  - podstawowa
  - rozszerzona zwana petla for-each lub for-in (z dokumentacji Sun'a) - do tablic i kolekcji
Podstawowy for
for ( /*Var Initialization*/; /*Condition*/; /* Iteration */ ) {
      /* loop body */

są trzy części oddzielone średnikiem;

  1. deklaracja i inicjalizacja zmiennej
  2. warunek (wyrażenie boolean, test)
  3. wyrażenie iterujące
ad 1.
```

- deklaracja i inicjalizacja jest wykonywana na samym początku instrukcji for
- zmiennych może byc kilka oddzielonych przecinkami: for (int i = 1, j = 2; j < 10; j++)
 - zasięg zmiennych tu zadeklarowanych jest tylko wewnątrz tej pętli
 - sekcja ta **może być pusta** jeżeli uzywamy zmiennej zadeklarowanej wcześniej int i = 0; for (; i < 5; i++){}

ad 2.

- wyrażenie testujące **musi być** typu **boolean**
- można dać **tylko jedno wyrażenie** testujące
 - ale wyrażenie to może byc skomplikowane:

for (int
$$x = 0$$
; (((($x < 10$) && ($y --> 2$)) | $x == 3$)); $x ++$) { }

- wyrażenie warunkowe może być puste
- ale jeśli metoda posiada za pętlą jakiś kod i wewnatrz petli nie ma breaka to ta reszta kodu jest niedostępna przez to błąd kompilacji
 - tylko w javie 6??? ksiazka nic o tym nie mowi.
- nie można wpisać do warunku słówka **false** (for (...;false;...)) błąd kompilacji: ciało niedostepne
- ale można podać zmienną wcześniej zadeklarowaną boolean która ma wartośc false :)

ad 3.

- iteracja następuje po wykonaniu ciała pętli
- można iterować więcej niż jedną zmienną
 - po iteracji następuje ponowne sprawdzenie warunku
- jeśli sprawdzenie warunku okaże się **false** to natychmiast wychodzi z pętli
- warunek nie jest sprawdzany gdy wewnątrz pętli są polecenia wyjścia: **break, return** lub **System.exit()**
- jeśli wewnątrz pętli nie ma poleceń wyjścia to na ostatnim miejscu wykonania pętli jest sprawdzanie warunku
- ta sekcja nie musi tak naprawdę nic iterować można jej uzyc do wykonania czegokolwiek za każdym obrotem pętli
 - sekcja ta może być pusta
- powyższe trzy sekcje są od siebie niezależne i nawet nie muszą operować na tych samych zmiennych

Polecenia wyiścia:

break - natychmiast opuszcza pętle i program zaczyna wykonywanie od pierwszej instrukcji po for'ze

return - wychodzi z pętli oraz z metody w której jest (+ **może zwracać** wynik **lub nie musi** gdy metoda jest void)

- gdy metoda jest **void** można wykonac tylko **return;**

gdy metoda zwraca jakiś typ trzeba w

return podać typ: return zmienna_typu;

System.exit(); - wykonanie programu zatrzymuje się, maszyna wirtualna zamyka się

continue - przerywa **tylką bierzącą iterację** i wykonuje kolejną (sekcja iteracji + kolejne sprawdzenie warunku)

- polecenie continue może wystąpić **tylko** wewnątrz

Przykłady petli:

petli (for, while, do-while)

for(; ;) { } // \mathbf{OK} ale gdy za petlą jest kod mój kompilator krzyczy że kod niedostępny - chyba ze jest break w petli

int i = 0; for (;i<10;) { i++; /*do stuff */ } // **OK** - działa podobnie jak while for (int i = 0,j = 0; (i<10) && (j<10); i++, j++) { } // **OK** iterowanie i deklarowanie wiecej niz 1 zmiennej i rozbudowany test

```
int b = 3;
for (int a = 1; b != 1; System.out.println("iterate")) { // OK choć są inne zmienne w
sekcjach i brak iteracji w sekcji 3
       b = b - a; // zmiana warunku
// Output: iterate iterate
Rozszerzony for - dla tablic i kolekcji
- rozszeżony for posiada dwie sekcje
for (declaration : expression)
- deklaracja: jest to deklaracja nowej zmiennej kompatybilnej (nadklasy też) typem z
elementami tablicy (kolekcji), zmienna ta będzie zawierala element tablicy.
- wyrażenie: tutaj musi się znaleźć tablica (kolekcja) lub metoda zwracająca tablice
(kolekcje), tablica może mieć elementy prymitywne, obiektowe lub wielowymiarowe
int[] tablica = new int[4];
for(int element : tablica) { print(element); }
- można stosować autoboxing:
  for (long I : tablicaDuzychLongow)
- petla po tablicy wielowymiarowej:
       int [][] twoDee = \{\{1,2,3\}, \{4,5,6\}, \{7,8,9\}\};
      for(int[] n: twoDee) { .... }
       - przy wielowymiarowych uważać na:
  for(int x2 : twoDee) ; --> nie można przypisać tablicy to inta.
- można kożystac z "poleceń wcześniejszego wyjścia": np break, continue
5.2.3. Etykiety w petlach
- etykiety PRZED PĘTLĄ tworzymy z dwukropikiem:
      nazwa_etykiety:
             for (.....) {}
- break z etykietą przerywa działanie pętli z podaną etykietą
  break nazwa_etykiety;
- nazwa etykiet za break lub continue mówi którą pętlę przerwać lub kontunuować

    w zagieżdżoych petlach

boolean isTrue = true;
outer:
                                     // etykieta zewnetrznej pętli
      for(int i=0; i<5; i++) {
```

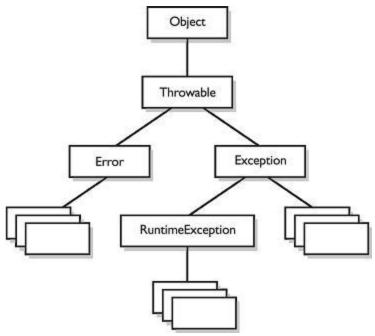
- W powyższym przykładzie gdyby breaka podmienić na continue for byłby przerwany i spowodowało by to wyzwolenie kolejnej iteracji for.

output: Hello Hello Hello Hello Goodbye

- Uwaga: etykietowane break lub continue muszą się znaleźć wewnątrz pętli z nazwą tej etykiety która jest przy break/continue
 - w przeciwnym razie --> błąd kompilatora

Wyjątki

- 5.3. Obsługa wyjątków
- 5.3.1. Hierarchia wyjatków



- **Error** błędy powstałe w wyniku okoliczności niezwiązanych z błedami w aplikacji czy działania JVM ale nieoczekiwanych jak np awaria sprzetu
 - w większości nie ma możliwości obsłużenia takiego błędu
 - nie ma obowiązku wyłapywania takich błędów program sie skompiluje
 - technicznie nie są wyjątkami nie dziedzicza po Exception
- RuntimeException są to błędy programu
- Wszystkie powyższe: Exception, Error, RuntimeException i Throwable mogą zostać wyrzucone poprzez throw oraz wyłapane poprzez try/catch
- metoda printStackTrace() znajduje sie w każdym z wyjątków wydruk stosu wywołania

Wyjatki kontrolowane i niekontrolowane

- kontrolowane (ang. checked) i
- <u>niekontrolowane</u> (ang. unchecked).
- Wyjątki **kontrolowane** tym różnią się od niekontrolowanych, że muszą być jawnie obsłużone w metodach,
- -tj. **albo muszą być złapane, albo zadeklarowane** na liście wyjątków rzucanych przez metode.
- Wyjątki **niekontrolowane** to instancje klas **'Error' i 'RuntimeException'** oraz ich dowolnych podklas.
- Wyjątki **kontrolowane** to instancje klas 'Throwable' i 'Exception' oraz ich podklas, oczywiście z wyłączeniem klas 'Error' i 'RuntimeException'
- Wyjątków niekontrolowanych nie musimy deklarować czy obsługiwać, ale możemy

5.3.2. Propagacja niewyłapanych wyjątków

- propagacja czyli "przenoszenie" wyjątku w dół stosu wywołań
- stos wywołań: metoda wywołuje metodę któa wywołuje metodę na górze jest ostatnio wywołana
- gdy wyjatek dojdzie do samego końca stosu i nie zostanie wywołany aplikacja sie wywala
- gdy wyjatek nie zostanie wyłapany aplikacja wypisuje "dumpa" od metody gdzie wyjatek wystapił do dołu

5.3.3. "Łapanie" wyjatków poprzez try-catch

```
try {
    // risky code
} catch (MyFirstException e1){ // nie wymagane gdy jest finally
    // handler 1
} catch (MySecondException ew){ // nie wymagane gdy jest finally
    // handler 2
} finally { // opcjonalny
    // cleanup stuff
}
```

- catch musi wystąpić zaraz za blokiem try
- catch **nie jest wymagany** gdy jest finally
 - try **musi** mieć swój **catch** lub **finally** (lub oba)
- finally jest opcjonalne
- finally musi wystapić **zaraz za catch** (lub try gdy nie ma catch)
- finally zawsze jest wykonane
 - niezależnie czy wyjątek wystąpi czy nie a nawet gdy wystąpi i nie zostanie złapany
 - jedynym wyjątkiem od tej reguły jest zatrzymanie JVM nagle lub przez System.exit()
- pomiędzy try a catch lub catch (try) a finally nie może wystąpic żaden kod
- wyjątek jest obiektem **dziedziczącym** po **java.lang.Exception**
- podczas wyłapania wyjątku poprzez **try** tworzony jest obiekt wyjątku i jest on przekazywany jako argument do **catch**
- catch wyłapuje wyjatek podany w argumencie oraz podtypy tego wyjatku
- nie jest jednak zalecane aby wyłapywać *Exception* ponieważ stracimy informacje szczegółowe
- gdy jest więcej catchów, JVM (podczas wystapienia wyjatku) szuka od góry do dołu pasującego argumentu catcha i **wykonuje pierwszy pasujący** (biorąc pod uwagę również podtypy łapanego wyjątku)
- gdy wyłapujemy wyjątki będące rodzicem i dzieckiem należy w try/catch napisać pierwszy wyjątek dziecko a potem rodzica
- w przeciwnym razie wystąpi **błąd kompilacji** --> wtedy blok catch wyjatku-dziecka będzie zawsze nieosiągalny
- jeśli wystapi wyjatek nie będący wyszczególniony w catch, nastąpi propagacja wyjątku

5.3.4. Deklaracja wyjątku w metodach - throws

deklaracja metody ze słówkiem throws mówi że dana metoda może wyrzucać wyjątek
 wyjatkiem jest tu RuntimeException i jej podklasy

```
void myFunction() throws MyException1, MyException2 { ... }
```

- to że metoda jest zadeklarowana z wyżucanym wyjątkiem nie oznacza ze zawsze taki wyrzuci
- słowo **throws** słuzy do **propagowania wyjątku** dalej
- zamiast łapania go try/catch, przekazujemy to łapanie do innej metody która bedzie ją wywoływac
- każda metoda musi obsłużyć "checked" exception poprzez try/catch lub słówko throws
 - zasada "handle or declare"
- jeżeli metoda wyrzuca wyjątek i ani nie zostanie on obsluzony **try** ani nie będzie zadeklarowana z **throws** wystąpi **błąd kompilacji**
- gdy wyjątek jest z serii **unchecked** (czyli RuntimeException i Error i podtypy) nie musza być obsługiwane ani deklarowane
 - np NullPointerException jest unchecked
- metoda main tez moze miec slowko throws (kompilacja OK) ale to i tak nic nie daje wyjatek zostanie wyrzucony

Tworzenie własnych wyjątków

- wyjatek musi byc klasą która dziedziczyc po Exception
class MyException extends Exception { }

Wyrzucenie wyjątku - throw

- throw new MyException()
- wyrzucony wyjatek **musi być zadeklarowany lub obsłużony**
- można wyżucic ten sam wyjątek wewnatrz catch ...catch (IOException e){

throw e;

- w tym przypadku trzeba go zadeklarować w metodzie (jeśli wyrzucany jest **checked** exception)
 - wszystkie pozostałe catche w tym try sa ignorowane i wykonany jest ewentualnie finally

Błędy typu *Error*

- Error nie jest wyjatkiem
- Podtyp błędu Error oraz sam Error mogą byc wyrzucone za pomoca throw lub wyłapane poprzez try/catch
- jest to jednak bez sensu ponieważ sa to błędy które praktycznie uniemożliwiają dalsze działanie programu
 - warto wiedzieć ze można i nie spowoduje to błędu kompilacji
- Gdy jest wyrzucony nie musi być obsłuzony ani "zadeklarowany w metodzie" (tak jak unchecked)

5.3.5. Popularne typy wyjątków

Wyjatki biora się z:

- JVM wyjątki lub błędy wyrzucane przez JVM
- Programistyczne czyli wyrzucane przez metody z API lub naszych metod

Poniższe wyjatki są **niekontrolowane (unchecked)**

Wyjatki rzucane przez JVM

NullPointerException

- gdy wywołujemy metodę na obiekcie lub chcemy wejśc do obiektu ktory jest null
 wyrzucany w trakcie działania aplikacji
- kompilator nie wykrywa go

ArrayIndexOutOfBoundsException

-rzucany jest, gdy nastąpi odwołanie do indeksu tablicy, który jest z poza dopuszczalnego zakresu – tj. jeśli indeks jest liczbą ujemną lub większą bądź równą (numerujemy od zera) od ilości elementów w tablicy.

StackOverflowError

- gdy skonczy sie miejsce w pamięci na stos wywołania
- częste w przypadku wykonywania metod w nieskończonej pętli (lub np w rekurencji)

NoClassDefFoundError

- jest rzucany, gdy Wirtualna Maszyna Javy a mówiąc precyzyjniej, mechanizm ładowania klas nie może znaleźć odpowiedniej klasy.
- przeważnie błąd ten spowodowany jest **brakiem odpowiedniej biblioteki** na ścieżce przeszukiwania (ang. **classpath**).

ClassCastException

- jest efektem próby rzutowania obiektu na typ z nim nie kompatybilny.

ExceptionInInitializerError

- jest rzucany, gdy wystąpi błąd w trakcie statycznej inicjalizacji zmiennej, bądź w trakcie wykonania bloku inicjalizacyjnego.

Wyjatki rzucane przez API Javy

NumberFormatException (extends IllegalArgumentException)

- podczes parsowania Stringa i przekształcania go na liczbe (we wrapperach)

IllegalStateException

- oznacza, że stan urządzeń bądź zewnętrznych systemów, których nasz program używa jest nieprawidłowy i wykonywana operacja nie może być z tego powodu zakończona.

AssertionError

- informuje, że nie jest prawdziwa jedna z asercji. Asercje będą tematem następnego artykułu, tak więc do tego tematu jeszcze powrócimy.

IllegalArgumentException

- wyrzucany gdy metoda otrzymuje argument sformatowany inaczej niż oczekuje tego metoda

Asercje

5.4. Praca z mechanizmem asercji

5.4.1. Używanie asercji

- Asercje pozwalają na testowanie założeń podczas developmentu

Np. zakładamy ze x będzie zawsze większe/równe zero. Jest to założenie Zamiast pisać if lub obejmować je w try/catch można wykonać:

Forma z dodatkowa informacja

- za asercją po dwukropku można dopisac string doklejany do stack trace'a

```
private void doStuff() {
      assert (y > x): "y is " + y + " x is " + x;
      // more code assuming y is greater than x
}
```

- asercje są domyslnie wyłączone a więc powyższa metoda zawiera w domyślnym

przypadku tylko wywołanie useNum(num+x);

- assert jest wówczas niewidoczny dla kompilatora
- w praktyce asercje wykorzystywane są podczas developmentu i testowania a w wersji produkcyjnej są wyłączone
- w asercjach zawsze zakładamy że coś jest true
- w przypadku gdy asercja okaże sie nieprawdziwa wystepuje wyjątek czasu wykonania **AssertionError**
 - tego wyjatku nie należy wyłapywać
 - wyjątek ten zatrzymuje program
- w założeniu **musi** pojawić się wyrażenie typu **boolean**
 - true OK, false AssertionError
- w wyrażeniu po dwukropku może byc czymkolwiek co da się przekształcic w String
 - podobnie jak w metodzie: System.out.println()

```
Legalne zapisy
```

- na egzaminie gdy w pytaniu nie jest wyspecyfikowane o które wyrazenie chodzi - chodzi o 1. boolowskie

5.4.2. Włączanie asercji

- wymaganie: Java 1.4 lub wyższa
 - w wersjach wcześniejszych nie było słówka **assert**
 - w wersji 1.4. assert mogło byc słowem kluczowym albo identyfikatorem dla zmiennych wymagało to podania podczas uruchomienia
- w nowej wersji (1.5 i nowszej) kompilator *javac* **zawsze** traktuje **assert** jako słowo kluczowe

Kompilowanie kodu starej Javy

- Java 5 domyślnie bierze słówo assert jako kluczowe chyba że poda się inaczej
 - gdy znajdzie zmienna o takiej nazwie zgłosi błąd kompilacji

```
javac -source 1.3 OldCode.java --> słowo assert nieznane - może byc uzyte jako
zmienna
javac -source 1.4 NotQuiteSoOldCode.java --> assert jako słowo kluczowe
javac -source 1.5 NewCode.java (lub -source 5) --> assert jako keyword
```

- asercje wkompilowane w kod są dostepne po włączeniu podcas uruchamiania

- domyslnie wyłączone

Uruchomienie klasy z włączona asercją:

Uruchomienie klasy z **wyłączona** asercją (domyslne):

Selektywne wyłączanie/włączanie asercji

```
Switche: -ea lub -da
```

Argumenty po dwukropku -ea:argument

- switch bez argumentu: dotyczy wszystkich klas
- switch z nazwą pakietu: dotyczy tylko klas w tym pakiecie i podpakietach
- switch z nazwą klasy: dotyczy tylko podanej klasy

Przykłady:

```
java -ea -da:com.geeksanonymous.Foo - włącza asercje wszedzie prócz klasy Foo - włącza asercje wszędzie prócz pakietu
```

5.4.3. Porządane i nieporządane stosowanie asercji

Nie wszystkie <u>legalne</u> zastosowania asercji <u>sa porzadane</u>

Słówko *appropriate* na egzaminie <u>nie oznacza</u> legalne Poniższe zasady mówią co "nie powinno się" robic a nie czego "nie można"

Nieporządane:

- nie powinno sie obsługiwac AssertionError
- nie uzywac asercji do walidowania argumentów w publicznych metodach public void doStuff(int x) {

```
assert (x > 0); // nieporządane
```

- należy samemu zapewnić aby metoda radziła sobie z argumentami
 - lepiej wykorzystac do tego IllegalArgumentException
- w prywatnych metodach OK
- nie uzywac asercji do walidacji argumentów wywołania programu
- nie uzywać wyrażeń asercji mogących przynieść efekt uboczny (efekt dodatkowy)
 - asercja powinna pozostawic program w tym samym stanie

```
assert (modifyThings()); ...
boolean modifyThings() { y=x++; return true;}
```

Porzadane:

```
- w prywatnych metodach uzywanie asercji do argumentów jest porządane
- asercje mozna używac w switch/case:
  switch (x){
        case 1 :.....
        default: assert false; // tu nie powinno sie dojsc
      }
TEST 9/16 (56%)
żle: 1 D-> powinno byc E (glupie niedopatrzenie)
3 AD->ADEF (bo runtime exception moze byc rzucane w metodach overload mimo
ze nie ma ich w nadklasie)
8 ABC --> AC;
12 ACDF--> ADF bo nie można zadeklarowac zmiennej poza "nowym forem": int y=0; for
(v:tab)
13 B-->F
15 G--> E bo null+ " " zmienia sie w stringa "null"
16 nic --> BCD - powtórzyc wyjatki API i JVM
```

6. Formatowanie i parsowanie Stringów i I/O

6.1. Klasa String

```
<u>Definiowanie Stringa</u>
```

```
- String s = new String(); s = "abcdef";
- String s = new String("abcdef");
- String s = "abcdef";
```

- Klasa String **jest final** więc nie można przedefiniowywać (override) jej metod

<u>Immutable</u>

- Stringi są obiektami "**immutable** czyli "niezmienialne"

- podczas zmiany (np konkateacji) stringa, tworzony jest nowy a następnie referencja jest przepisywana na ten nowy -1-

```
String s ="abcdf";
String s1 = s;

s = s.concat(" ghijk"); // pod zmienna s zapisany jest nowy obiekt String z nową wartością
```

```
System.out.println(s); // wypisze "abcdef ghijk"
```

```
System.out.println(s1); // wypisze "abcdef"
-2-
String x = "Java";
    x.concat(" Rules!"); // jest stworzony nowy obiekt Stringa ale nie jest
przypisany do żadnej referencji więc ginie
    System.out.println("x = " + x); // wypisze "x = Java"
```

- obiekt który jest stworzony podczas zmainy stringa i **nie jest** przypisany do zadnej referencji jest niszczony przez GC
- nowe obiekty stringowe sa tworzone nawet podczas podawania argumentów w formie "abc" i po uzyciu 'tracone'

Zarządznie pamięcią w String

- JVM posiada "String constant pool"
- Gdy jest tworzony nowy string JVM sprawdza czy juz taki sam istnieje w pamięci jesli tak to referencja wskazuje na ten obiekt
 - wtedy obiekt ma kolejna referencje na siebie
 - nie tworzy wtedy nowego obiektu
- wywołanie:

String s = new String("abc"); stworzy 2 (??) obiekty stringowe - nowy w normalnej pamięci - "non-pool" i "abc" który będzie stworzony w "poolu"

Ważne metody klasy String

- char charAt(int index)

Returns the character located at the specified index - indexed from 0

- *String* **concat**(String s)

Appends one String to the end of another ("+" also works) Podomnie działa + i +=

- boolean equalsIgnoreCase(String s)

Determines the equality of two Strings, ignoring case Metoda **equals** jest case-sensitive

- int length()

Returns the number of characters in a String

- *String* **replace**(char old, char new)

Replaces all occurrences of an character in *old* string with a *new* character

- String substring(int begin) String substring(int begin, int end)
 Zwraca część stringa od begin (liczone od 0) do końca lub do podanego end (liczonego od 1) włącznie
- String toLowerCase()

Returns a String with uppercase characters converted

- String toUpperCase()

Returns a String with lowercase characters converted

- String toString()

Returns the value of a String - jest bo zostala odziedziczona po Object

- String trim()

Removes whitespace from the ends of a String "str"--> "str"

6.1. Klasy StringBuffer i StringBuilder

- StringBuffer i StringBuilder są mutable a więc nie ma strat pamięci podczas wielu operacjach na Stringach
- Zostały stworzone aby zaczytywac pliki tekstowe
- StringBuilder jest od Javy5 i ma takie samo API jak StringBuffer
- StringBuilder **nie jest** thread safe

// różnice
// różnice

- StringBuilder jest szybszy
- Sun zaleca wybór StringBuildera tam gdzie to jest mozliwe
- Operacje na StringBuilder są operacjami na jego wartości i zmieniają wartośc a nie tworza nowy obiekt jak w String

```
StringBuffer sb = new StringBuffer("abc");
sb.append("def"); // operuje na wartości i dodaje do
niej "def"
System.out.println("sb = " + sb); // wypisze "sb = abcdef"
```

- StringBuffer i StringBuilder można "łańcuchować" (podobnie jak String):

```
sb.append("def").reverse().insert(3, "---");
```

Ważne metody klas StringBuffer i StringBuilder

- synchronized StringBuffer append(String s)
 Jako argument może przyjmować tez boolean, char, double, float, int, long i inne
 Dopisuje do łańcucha znaków ten podany w argumencie
- StringBuilder **delete**(int start, int end)

Wycina z bierzącego łańcucha znaki od start (liczonego od 0) do end (liczonego od 1)

StringBuilder deleteCharAt(int index)

Wyrzuca znak na podanej pozycji index

- StringBuilder **insert**(int offset, String s)

Wkleja podany $String\ s$ do bierzącego łańcucha pomiędzy $offset\ ($ liczonego od 0) a nastepny znak

```
"01234567" --> sb.insert(4, "---"); --> "0123---4567"
```

- synchronized StringBuffer **reverse**()
 - Odwraca wartość łańcucha --> od tyłu

public String toString()

Podaje wartość łańcucha StringBuilder i StringBuffer

- public int length()
 Długość łańcucha
- char charAt(int index)

6.3. Operacje na plikach

6.3.1. Ważniejsze klasy - nawigacja I/O

File

- abstrakcyjna **reprezentacja pliku** <u>lub</u> ścieżki do **katalogu**
- nie jest uzywana do zapisu/odczytu plików
- do tworzenia pustych plików, szukania plików, usuwania, pracy na ścieżkach

FileReader

- klasa niskiego poziomu
 - używana do czytania znaków z pliku; służy temu metoda read()
- często jest "opakowywana" innymi klasami (wrapperami) np BufferedReader

BufferedReader

- służy łatwiejszemu uzyciu klas niskiego poziomu jak FileReader
- w przeciwieństwie do FileReadera, potrafi **czytać duże porcje** danych z pliku na raz
- trzyma dane w buforze dzięki czemu redukuje częsty dostęp do pliku
- posiada wygodniejszą metodę **readLine()** czytającą cały wiersz i zwraca null gdy brak wiersza

FileWriter

- klasa niższego poziomu
 - używana do zapisywania znaków z pliku; służy temu metoda write()
- często jest "opakowywana" innymi klasami (wrapperami) np BufferedWriter

BufferedWriter

- służy łatwiejszemu uzyciu klas niskiego poziomu jak FileWriter
- w przeciwieństwie do FileWritera, potrafi zapisać duże porcje danych do pliku na raz
- redukuje częsty dostęp do pliku
- posiada metodę **newLine()** wpisującą do pliku znak końca linii

PrintWriter

- Print formatted representations of objects to a text-output stream
- dzięki metodom format(), printf(), append() zapis jest bardziej elastyczny
- println()
- Klasy strumieniowe (Stream) zapisują/czytają bajty, natomiast klasy typu Reader i Writer czytaja/zapisują znaki

Tabela 6.3.1: Funkcji i klas:

java.io Class	Extends From	Key Constructor(s) Arguments	Key Methods
File	Object	File, String String String, String	<pre>createNewFile() delete() exists() isDirectory() isFile() list() mkdir() renameTo()</pre>
FileWriter	Writer	File String	<pre>close() flush() write()</pre>
BufferedWriter	Writer	Writer	<pre>close() flush() newLine() write()</pre>
PrintWriter	Writer	File (as of Java 5) String (as of Java 5) OutputStream Writer	<pre>close() flush() format()*, printf()* print(), println() write()</pre>
FileReader	Reader	File String	read()
BufferedReader	Reader	Reader	read() readLine()

6.3.2. Tworzenie plików

Klasa **File** słuzy do reprezentowania pliku (lub katalogu) ale **nie jego zawartości.** Znajduje sie w pakiecie:

Tworzenie "handlera" pliku/katalogu:

File file = new File("fileWrite1.txt"); // There's no file yet!

- jeśli plik <u>nie istnieje</u> **nie tworzy go**
- jeśli plik <u>istnieje</u> **tworzy do niego odnośnik** (handler)

Metody tworzące plik:

- większość operacji na plikach <u>należy</u> objąć w klauzulę try / catch(IOException)

- tworząc obiekt File z nazwą pliku nie tworzy się fizycznego pliku a jedynie jego nazwę
- boolean file.exists()
 - -sprawdza czy plik (na który wskazuje obiekt) fizycznie istnieje
- boolean file.createNewFile()
 - tworzy nowy plik **jeżeli nie istnieje**
 - zwraca: true udało się stworzyć, false nie udało się bo np plik już istniał

6.3.3. Użycie FileWriter i FileReader

Klas tych używa się żadko ponieważ istnieją "wrappery" które robią to lepiej

```
File file = new File("fileWrite2.txt"); // obiekt File, handler do pliku
FileWriter fw = new FileWriter(file); // stworzenie fizycznie pustego pliku i stworzenie
FileWritera
```

```
fw.write("howdy\nfolks\n");  // zapis 2 wierszy do pliku - 12 znaków
fw.flush();  // flush
fw.close();  // zamykanie
```

FileReader fr = new FileReader(file); // FileReader otwiera plik na dysku

```
char[] in = new char[50]; // tablica ze znakami z pliku - każdy znak w osobnej komórce
int size = fr.read (in); // czyta cały plik i zwraca jego wielkość (ilość znaków = 12)
    // czytanie
```

for(char c : in) System.out.print(c); // czytanie znak po znaku

fr.close();

- metoda *flush()* przy przetwarzaniu strumieniowym zapewnia że wszystkie dane ze strumienia zostaną wpisane do pliku
- metoda *close()* zamyka plik czyli zwalnia zasób komputera jakim jest ten plik

Wady powyższego kodu

- używając zapisu musimy nowe linie pisać ręcznie jako "\n"
- odczytując dane zapisujemy je do tablicy znak po znaku co może spowodowac przepełnienie tablicy oraz jest trudne w czytaniu
- z tego powodu lepiej korzystać z Buffered Writer i Bufered Reader

6.3.4. Wykorzystanie klas I/O

- Klasy w IO wykorzystują mechanizmy:
 - wrapping
 - chaining
- Oznacza to że można wykorzystywać klasy I/o (**tabela 6.3.1**) do łączenia i rozszerzania funkcjonalności
- szukamy dogodnej metody, tworzymy obiekt a argumentem konstruktora jest klasa bardziej ogólna
 - czesto w konstruktorach podana jest nadklasa (np Writer) gdzie można podać

podklase (np FileWriter)

Kombinowanie klas do zapisu:

Kombinowanie klas do odczytu:

- podczas odczytu nie mamy flusha
 - Reader nie posiada metody flush()
- readera trzeba zamknąć

6.3.5. Tworzenie plików i katalogów

Obiekt File:

```
File file = new File("fileWrite1.txt");
    - jeśli plik nie istnieje - nie tworzy go
    - jeśli plik istnieje - tworzy do niego odnośnik (handler)
```

- metoda file.isFile() zwraca true/false qdy plik isnieje/nie istnieje

Pliki

Aby otworzyć plik fizycznie można zrobic jedną z 2 operacji:

- wywołać metodę na obiekcie typu File file.createNewFile();
- utworzyć instancję jednej z klas pochodnych od **Reader**, **Writer** lub **Stream**
 - w szczególności: FileWriter, PrintWriter, FileInputStream lub

FileOutputStream

- instancje powyższych obiektów tworzą plik (o ile ten nie istnieje)

<u>Katalogi</u>

Aby utwożyć fizycznie katalog należy:

```
- wywołać metodę na obiekcie typu File file.mkdir();
File myDir = new File("mydir");
```

Zapis **pliku** w takim katalogu można wykonać za pomocą:

Nie stworzenie katalogu a nastepnie próba zapisu w nim pliku spowoduje wyjątek IOException

- trzeba wywoływać metodę mkdir() na obiekcie typu File zanim stworzy sie nim plik

- metoda myDir.isDirectory() zwraca true/false gdy katalog istnieje

Inne operacie na plikach i katalogach

```
- kasowanie:
```

```
myFile.delete(); // kasowanie pliku
myDir.delete(); // kasowanie katalogu pustego - niepusty nie może byc skasowany
```

- zmiana nazwy pliku:
- wymaga stworzenia nowego handlera (w tym samym miejscu) i podania go w argumencie
 - nie potrzeba tworzyc pliku fizycznie poprzez createNewFile()

- zmiana nazwy katalogu:
 - także wymaga stworzenie handlera (bez fizycznego katalogu)
 - zawarte w katalogu pliki pozostaną w nowym katalogu zmiana nazwy!
 - mozna zmieniac nazwę pustych i niepustych katalogów

```
File newDir = new File("newDirectory");
myDir.renameTo(newDir);
```

- listowanie (wyszukiwanie) plików i katalogów

```
String[] files = new String[100];  // potrzebna tablica do zapisania wyników
listowania
```

```
File search = new File("searchDir"); // katalog który chcemy wylistować -
tworzymy do niego handler
files = search.list(); // listowanie zapisane w tablicy Stringów
```

Więcej informacji o I/O znajduje sie w API ---> zajrzec do API Javy

6.4. Serializacja

6.4.1. Serializacja obiektów - ObjectOutputStream i ObjectInputStream

- podstawowa serializacja to uzycie dwóch metod z klas:
 - serializacja i zapis
 ObjectOutputStream.writeObject() throws IOException
 - odczyt i deserializacja
 ObjectInputStream.readObject() throws IOException, ClassNotFoundException
- są to klasy wysokiego poziomu co oznacza że opakowuja klasy takie jak

FileOutputStream | FileInputStream

- klasa serialzowana powinna implementować interfejs **Serializable**
- trzeba obsłużyć wyjatki podane wyżej

Przykład serializacji obiektu:

 ${\tt class~ObiektKlasa~implements~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializowana~klasa~implementuje~interfejs~Serializable~\{~\}~//~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~serializable~[~]~seria$

```
FileOutputStream fs = new FileOutputStream("testSer.ser");
ObjectOutputStream os = new ObjectOutputStream(fs);
os.writeObject(obiekt); // następuje serializacja
os.close();
```

Przyklad deserializacii obiektu:

```
FileInputStream fis = new FileInputStream("testSer.ser");
ObjectInputStream ois = new ObjectInputStream(fis);
obiekt = (ObjectKlasa) ois.readObject(); // nastepuje deserializacja i zapis do objectu
ois.close();
```

- mechanizm serializacji obsługuje cały graf obiektów tzn są serializowane wszystkie obiekty powiązane
 - gdy serializowany obiekt posiada referencję do innego obiektu to oba te obiekty sa

automatycznie serializowane

- wystarczy zserializować tylko 'obiekt glowny' a wszystkieobiekty w dół grafu zserializują sie same
- wymagane jest aby te wszystkie obiekty (główny i powiązane) muszą implementowac Serializable
- brak implementacji **Serializable** w obiekcie spowoduje *runtime exception*: java.io.NotSerializableException
- w przypadku gdy nie ma możliwości zaimplementować Serializable w obiekcie (np. nie ma dostępu do kodu) można:
 - 1. odziedziczyć taką klasę ale nie zawsze jest to możliwe
 - 2. oznaczyć referencje do powiązanego obiektu jako transient
 - spowoduje to ominięcie takiego obiektu w procesie serializacji
 - podczas deserializowania **obiekt taki będzie null**
 - chyba że:
- istnieje zestaw prywatnych metod wywoływanych podczas serializacji i deserializacji automatycznie
- w przypadku obiektów **transient** aby była możliwość ich instancjonowania po deserializacji/serializacji

Te metody nie należą do żądnego interfejsu (są tak ustalone w specyfikacji) - **muszą wyglądac dokładnie tak:**

wewnatrz metody writeObject() trzeba wywołać

```
os.defaultWriteObject();
```

aby dokonac normalnego procesu serializacji dla tego obiektu.

- za lub przed tym wywołaniem można zapisać w strumieniu inne dane
 - inne dane zapisuje sie odpowiednimi metodami:

os.writeInt(int a), os.writeDouble, os.writeObject itd

wewnątrz readObject() trzeba wywołać:

```
is.defaultReadObject();
```

- w takiej samej kolejności jak defaultWriteObject(); powyżej
- w tej samej kolejnosci należy dane odczytywać:
- inne dane odczytuje sie odpowiednimi metodami zwracającymi poszczególne typy:

os.readInt(), os.readDouble, os.readObject itd

- metody te służyć mogą do zapisu (writeObject) stanu obiektów *ulotnych* (transient)

oraz inicjalizowania (readObject) ich z odczytanym stanem

- ważne jest aby wysoływać w nich metody defaultwriteObject() i
- defaultReadObject() umożliwiające normalny proces serializacji obiektu nieulotnego
- komendy serializacji i deserializacji jak również odczyt danych w *readObject* **musi byc w takiej samej kolejności** jak we *writeObject*.
 - inna kolejność spowoduje uszkodzenie strumienia i **runtime exception**:

StreamCorruptedException

- Obiekt deserializowany **zachowuje się inaczej** od obiektu nowo-instancjonowanemu (new)
 - **nie jest** wywoływany konstruktor
 - zmienne **nie są** inicjalizowane wartościami domyślnymi
- zmienne transient <u>moga być</u> zainicjalizowane z wartościami domyślnymi <u>gdy nie</u> <u>zaimplementujemy</u> *defaultReadObject()*

- zmienne referencyjne ulotne (transient) są ustawiane na null (gdy nie ma defaultReadObject)
- podczas serializacji kolejcji lub tablicy każdy z elementów kolekcjimusi być
 Serializable
 - każdy pojedynczy element nie będący Serializable spowoduje błąd serializacji
- **zmienne statyczne NIE SĄ SERIALIZOWANE** bo nie są to zmienne obiektu (jego stanu) lecz klasy.

6.4.2. Serializacja i dziedziczenie

Podklasy:

- Zgodnie z zasadami Javy **wszystkie klasy dziedziczące** po klasie implementującej interfejs Serializable **również implementują ten interfejs** (IS-A Serializable).
- Nie można zaznaczyc klasy jako nie-serializable jeżeli którać z nadklas była Serializable
 jeśli jakaś z poklas implementuje Serializable to każda z podklas tez go implementuje

Nadklasa:

Gdy nadklasa nie jest Serializable i serializujemy podklase:

- podczas deserializacji nieserializowana część nadklasy jest inicjalizowana na nowo
 - w tym przypadku zmienne instancyjne odziedziczone z nadklasy **zostaną**

zaininicjowane z wartościami domyślnymi lub przypisanymi

- konstruktor nadklasy (nieserializowanej) **jest wywoływany** (razem z konstruktorami kolejnych nadklas: super())

6.5. Obiekty Daty, Numery, Waluty - Date, Number, Currency

6.5.1. Klasy

java.util.**Date**

- większość metod jest *deprecated*
- jest klasą niezmienialną **mutable**
- repreentuje czas w milisekundach od 1.01.1970

reprezentuje czas java.util. Calendar

- klasa służąca do konwertowania i manipulowania datami

java.text.**DateFormat**

- służy do formatowania dat na różne sposoby
- przyjmuje **Locale** do formatowania dat w stylu danego kraju

java.text.**NumberFormat**

- formatowanie liczb

java.util.**Locale**

- łączy się z NumberFormat i DateFormat i Currency tworząc obiekty specyficzne dla danego kraju

Sposoby uzycia powyższych klas:

Use Case	Steps	
Get the current date and time.	<pre>1. Create a Date: Date d = new Date(); 2. Get its value: String s = d.toString();</pre>	
Get an object that lets you perform date and time calculations in your locale.	 Create a Calendar: Calendar c = Calendar.getInstance(); Use c.add() and c.roll() to perform date and time manipulations. 	
Get an object that lets you perform date and time calculations in a different locale.	 Create a Locale: Locale loc = new Locale(language); or Locale loc = new Locale(language, country); Create a Calendar for that locale: Calendar c = Calendar.getInstance(loc); Use c.add() and c.roll() to perform date and time manipulations. 	
Get an object that lets you perform date and time calculations, and then format it for output in different locales with different date styles.	<pre>1. Create a Calendar: Calendar c = Calendar.getInstance(); 2. Create a Locale for each location: Locale loc = new Locale(); 3. Convert your Calendar to a Date: Date d = c.getTime(); 4. Create a DateFormat for each Locale: DateFormat df = DateFormat.getDateInstance</pre>	
Get an object that lets you format numbers or currencies across many different locales.	<pre>1. Create a Locale for each location: Locale loc = new Locale(); 2. Create a NumberFormat: NumberFormat nf = NumberFormat.getInstance(loc); -or- NumberFormat nf = NumberFormat.</pre>	

6.5.2. Date

- większość metod **deprecated**
- trzymana ze wzgledu na kompatybilność wsteczną
- może służyć jako klasa-most do innych klas takich jak Calendar czy java.sql.Date
- data jest reprezentowana jako ilość milisekund on 1.01.1970
- **Tworzenie nowej daty** teraźniejszej:

```
Date now = new Date();
now.getTime() - wypisuje liczbe milisekund
now.toString() - wypisze date wg Locale aktualnej maszyny
```

- zalecane używanie klasy Calendar

6.5.3. Calendar

- jest klasą abstrakcyjną
- aby stworzyć instancję klasy Calendar należy użyć metody fabrykującej

```
Calendar cal = Calendar.getInstance();
```

- w takim przypadku nie wiadomo do końca instancję jakiej podklasy otrzymano
- najpewniej będzie to java.util.**GregorianCalendar**

Metody:

- setTime(Date date) ustawienie czasu obiektu Calendar
- pola: SUNDAY, MONDAY, DAY_OF_WEEK itd
- **getFirstDayOfWeek**() sprawdza co jest pierwszym dniem tyg: zwraca stałą (**pole**)
- **add**() dodawanie czasu

- roll() dodawanie czasu bez zmiany "większych części daty"
 - roll (Calendar.MONTH, 9) doda 9 miesięcy do daty ale nie zmieni to pola YEAR
- w przeciwieńswie do add() która po dodaniu wartości zmienia całą datę, roll() dodaje tylko wartość do tego pola

```
- roll: October 8, <u>2001</u> --> roll(Calendar.MONTH, 9) --> July, 08 <u>2001</u>
```

- add: October 8, 2001 --> add (Calendar.MONTH, 9) --> July, 08, 2002
- roll() po dodaniu godzinnie zmienia dnia, miesiąca, roku (czyli pól 'większej czesci daty')
- zapamiętać pola klasy Calendar
 - patrz API

6.5.4. Formatowanie dat - DateFormat

- klasa **abstrackcyjna** z dwiema metodami fabrykującymi

```
DateFormat.getInstance()
DateFormat.getDateInstance(); // jako argument przyjmuje kilka typów
```

Metoda format()

String format(Date date);

- Pobiera w argumencie obiekt Date i zwraca sformatowanego Stringa

Obiekty typu **DateFormat**:

```
dfa0 = DateFormat.getInstance();
dfa1 = DateFormat.getDateInstance();
dfa2 = DateFormat.getDateInstance(DateFormat.SHORT);
dfa3 = DateFormat.getDateInstance(DateFormat.MEDIUM);
dfa4 = DateFormat.getDateInstance(DateFormat.LONG);
dfa5 = DateFormat.getDateInstance(DateFormat.FULL);
```

- wykonanie na powyższych obiekatch metody format z tą sama datą wyświetli nastepujące **style dat**:

```
0: 9/8/01 7:46 PM
```

- 1: Sep 8, 2001
- 2: 9/8/01
- 3: Sep 8, 2001
- 4: September 8, 2001
- 5: Saturday, September 8, 2001

Metoda parse()

Date parse(String formatedDate) throws ParseException

- jest metodą klasy **DateFormat** (na obiekcie tego typu wykonujemy format)
- metoda bierze w argumencie Stringa ze sformatowaną datą przez DateFormat i

konwertuje tego Stringa na obiekt Date

- w zależności od formatu daty **precyzja sparsowanej daty jest różna**:

np: DateFormat.SHORT : 9/8/01 nie posiada godziny więc po sparsowaniu godzina jest 00:00:

Sat Sep 08 **00:00:00** MDT 2001

- trzeba obsłużyć wyjątek ParseException

6.5.5. Locale

- Internationalization i18n
- jest wykorzystywana w DateFormat czy NumberFormat
- API Javy mówi: locale is a specific geographical, political, or cultural region.

Locale (String language)

```
Locale (String language, String country)
```

```
- argument language jest podawany w ISO 639 Language Code i ISO Country
- np. Polski: "pl"
- ponad 500 kodów

np: język włoski używany w szwajcarii:

    Locale locBR = new Locale("it", "CH");
co da na wyjściu datę: sabato, 1. ottobre 2005

np. język włoski:
    Locale locPT = new Locale("it");
co da na wyjściu datę: sabato 1 ottobre 2005
```

Formatowanie dat zgodnie z Locale:

Output: domenica 14 dicembre 2010

- Date Format i NumberFormat moga otrzymać Locale tylko w momencie instancjonowania
 - nie ma metod które moga zmienić potem to Locale

Niektóre metody w Locale

```
getDisplayCountry() - Wypisuje kraj w Locale
getDisplayCountry(Locale loc) - jak wyżej ale wypisuje to w języku podanego w argumencie
locale
getDisplayLanguage() - analogicznie - wypisuje język
getDisplayLanguage(Locale loc) - analogicznie
```

6.5.6. Formatowanie numerów i walut - NumberFormat

- jest to klasa **abstrakcyjna** tworzona przez metody fabrykujące
- służy do formatowania **numerów i walut**

```
getInstance()
getInstance(Locale |oc)
getCurrencyInstance()
getCurrencyInstance(Locale |oc)
```

Inne metody NumberFormat

- Klasa ta posiada metodę **format** która formatuje liczby na standard podany w Locale

String **format**(double d)
String **format**(long I)

- standardowo metoda format **zaokrągla** liczby do 3 miejsc do przecinku, ale wartość tę możemy zmienić:

void setMaximumFractionDigits(int value)
int getMaximumFractionDigits()

- podajemy w value ilosc miejsc po przecinku do zaokrgląglenia matematycznego
- parsowanie stringa w celu zwrócenia Number

Number parse(String formatedNumber) throws ParseException

- dodatkowo metoda

setParseIntegerOnly(boolean f)

powoduje że parsowanie bierze tylko **całkowitą część parsowanego stringa** i zamienia to na numer

Podsumowanie:

Class	Key Instance Creation Options
util.Date	<pre>new Date(); new Date(long millisecondsSince010170);</pre>
util.Calendar	<pre>Calendar.getInstance(); Calendar.getInstance(Locale);</pre>
util.Locale	Locale.getDefault(); new Locale(String language); new Locale(String language, String country);
text.DateFormat	<pre>DateFormat.getInstance(); DateFormat.getDateInstance(); DateFormat.getDateInstance(style); DateFormat.getDateInstance(style, Locale);</pre>
text.NumberFormat	NumberFormat.getInstance() NumberFormat.getInstance(Locale) NumberFormat.getNumberInstance() NumberFormat.getNumberInstance(Locale) NumberFormat.getCurrencyInstance() NumberFormat.getCurrencyInstance(Locale)

6.5. Parsowanie, Tokenizacja, Formatowanie łańcuchów znakowych

6.1. Wyrażenia regularne (regex)

Zasada **regex**owa jet taka że

- przeszukiwanie działa od lewej do prawej
- jeśli jakiś znak został juz użyty w porównaniu ponownie nie może zostac uzyty: String: abababa, regex: aba

wynik: znaleziono w pozycji 0 i 4. a nie 2 bo ta czesc juz byla przeszukana

<u>Metacharacters - znaki specjalne</u>

```
\d - cyfry (digits)
\s - whitespace
\w - znak alfanumeryczny oraz "_"
[abc] - znaki a, b i c
```

```
[a-f]
            - znaki od a do f
[a-fA-F]
             - znaki od a do f włącznie z dużymi literami
                     - negacja
              - jeden lub wiele (np \d+ - jedna lub wiele cyfr, [a-f]+ jedna lub wiele
liter od a do f)
                     - zero lub wiele
?
               - zero lub jeden
               - grupuje (np 0[xX]([0-9a-fA-F])+)
()
                - (kropka) jakikolwiek znak
                - "escapowanie" znaku specjalnego
Kwantyfikatory chciwe, niechetne i zaborcze
? chciwy, ?? niechętny , dla 0 lub 1
* chciwy, *? niechetny, dla 0 lub wiecej
+ chciwy, +? niechetny, dla 1 lub więcej
Przyklad:
source: yyxxxyxx
pattern: .*xx
wynik: 0 yyxxxyxx bo chciwy - czyta de facto cały łańcuch
pattern: .*?xx
wynik:
0 yyxx
4 xyxx
                           bo niechętny - czyta po kawałku
Mieszanie regexpów i Stringów
Porównanie nie skompiluje się:
  String pattern = \d;
                                    // compiler error!
- Trzeba escapować znaki specjalne:
       String pattern = "\\d";
                                         // ok
Inne:
  String p = "."; // regex sees this as the "." metacharacter
      String p = "\."; // the compiler sees this as an illegal
                      // Java escape sequence
      String p = "\setminus ."; // OK, and regex sees a dot, not a metacharacter
\n = nowa linia (na egzaminie)
\b = backspace
\t = tab
```

6.2. Wyszukiwanie tekstu poprzez wzorce

Pattern i Matcher

```
    klasa do definiowania wzorca (regexpa):
        java.util.regex.Pattern
    klasa do definiowania źródła
        java.util.regex.Matcher
    Pattern p = Pattern.compile("ab"); // expression
```

Matcher m = p.**matcher**("abaaaba"); // source

- Pattern tworzymy za pomoca statycznej metody **compile**(String regex) która zwraca instancję Pattern
 - nie istnieje konstruktor w API
- Matcher jest tworzony także poprzez metodę klasy Pattern czyli **matcher**(CharSequence cs)
- argumentem jest interfejs CharSequence implementowany przez **String**, StringBuilder i CharBuilder
 - wywoływana na stworzonym obiekcie Pattern p

```
m.find() - uruchamia silnik wyrażeń regularnych i zwraca true gdy znajdzie oraz pamieta index wystąpnienia
```

m.**start**() - wypisuje index w łańcuchu znaków wystapnienia (index pierwszego znaku) m.**group**() - wypisuje wycinek łańcucha źródłowego pasujący do wyrażenia reg.

```
while(m.find()) {
   System.out.println(m.start() + " " + m.group());
}
Pattern: "\d\w" Matcher: "ab4 56_7ab"
Output:
4 56
```

7 7a

- Klasy Matcher uzywa sie głównie do operacji wyszukaj/zamień do czego pomocne sa metody:
- appendReplacement(), appendTail(), replaceAll() bedące w API klasy Matcher. <u>-- nie ma</u> na egzaminie
- Matcher działa na tzw *regionach* -- nie ma na egzaminie

Scanner

- java.util.**Scanner** słuzy **do** *tokenizacji* Stringów ale może tez słyżyc **do powiedzenia ile jest wystapnień** danego wyrażenia w łańcuchu

```
Scanner s = new Scanner(System.in);
String token;
do {
  token = s.findInLine(args[0]);
  System.out.println("found " + token);
```

```
} while (token != null);
      java ScanIn "\d\d"
      input: 1b2c335f456
Out:
found 33
found 45
found null
6.3. Tokenizacja
- dzielenie łańcucha na cząstki (tokens) na podstawie znaków przedzielających (delimiters)
  - delimiter nie wchodzi w skład tokenów
Metoda split() klasy String
String[] tokens = sourceString . split ( regexDelimiterString );
      regexDelimiterString - wyrażenie regularne będące delimiterem
sourceString = "ab5 ccc 45 @";
regexDelimiterString = "\\d"; (cyfry)
tokeny: >ab< , > ccc < , >< , > @<
Klasa Scanner w tokenizacji
- Scanner może zostac użyty do tokenizacji plików, Stringów i strumieni
- może przerwać proces tokenizacji w trakcie jej trwania
  - metoda split musi przeparsowac cały String - tutaj mozna pzerwac np po n-tym
wystapnieniu
- tokeny moga zostac automatycznie zkonwertowane do ich prymitywnych wartości
- defaultowym delimiterem jest spacja
      Scanner s1 = new Scanner(sourceString);
lub
      Scanner s1 = new Scanner(sourceString).useDelimiter(regexDelimiterString);
  - useDelimiter() pobiera regex i zwraca obiekt Scanner
Nastepnie możemy przechodzić pomiędzy tokenami:
while(s1.hasNext()) { // hasNext zwraca true jeśli są dalsze tokeny
  s = s1.next()
                       // metoda next zwraca bierzący token i ustawiawskaźnik Scannera
na nastepnym tokenie
}
```

Są także inne metody:

- metody **hasNextXxx()** gdzie xxx to typ sprawdzające czy jest kolejny token o danym typie

boolean hasNextInt()

boolean hasNextBoolean() itd

- te metody nie przesuwaja "wskaznika" dalej tylko sprawdzają czy jest
- metdy next<u>Xxx</u>() zwraca nastepny token typu xxx int nextInt()
 - te metody zwracają typ i przesuwaja wskażnik dalej

6.4. Formatowanie printf() i format()

- Metody format i printf zostały dodane do java.io. **PrintStream** w Javie 5
- metoda format korzysta z klasy java.util.**Formatter**

printf()

```
printf("format string", argumenty); / argumentów może byc kilka:

System.out.printf("%2$d + %1$d", 123, 456); ---> zwróci 456 + 123

%[arg_index$][flags][width][.precision]conversion_char

[] - opcjonalne

arg_index$ - który argument podstawić: 1$ pierwszy, 2$ drugi itd

Flagi:
"-" Left justify this argument
"+" Include a sign (+ or -) with this argument
"0" Pad this argument with zeroes
"," Use locale-specific grouping separators (i.e., the comma in 123,456)
"(" Enclose negative numbers in parentheses
```

width

This value indicates the minimum number of characters to print. (If you want nice even columns, you'll use this value extensively.)

precision

For the exam you'll only need this when formatting a floating-point number, and in the case of floating point numbers, precision indicates the number o digits to print after the decimal point.

conversion

The type of argument you'll be formatting. You'll need to know:

- b boolean
- c char
- *d* integer
- f floating point
- *s* string

```
Przykład:
int i1 = -123;
int i2 = 12345;
System.out.printf( ">%1$(7d< \n", i1);
System.out.printf( ">%0,7d< \n", i2);
System.out.format( ">%+-7d< \n", i2);
System.out.printf( ">%2$b + %1$5d< \n", i1, false);

Output:
> (123)<
>012,345<
>+12345 <
>false + -123<

TEST
3/15 TRAGEDIA
```

7. Kolekcje i generyki

7.1. Przedefiniowanie toString(), hashCode() i equals()

Metody obiektu Object:

Method	Description			
boolean equals (Object obj)	Decides whether two objects are meaningfully equivalent.			
void finalize()	Called by garbage collector when the garbage collector sees that object cannot be referenced.			
int hashCode()	Returns a hashcode int value for an object, so that the object be used in Collection classes that use hashing, including Hash HashMap, and HashSet.			
final void notify()	Wakes up a thread that is waiting for this object's lock.			
final void notifyAll()	Wakes up all threads that are waiting for this object's lock.			
final void wait()	Causes the current thread to wait until another thread calls notify() or notifyAll() on this subject.			
String toString()	Returns a "text representation" of the object.			

toString()

- Przedefiniowanie (override) tej metody w klasie A spowoduje że każde użycie referencji do tego obiektu A np w **sysout** zaowocuje wywołaniem toString().
- zamiast standardowego tekstu w stylu A@78hb712 wypisze sie to co chcemy

equals()

Przypomnienie: == porówna dwie referencje czy wskazują na ten sam obiekt equals() - porównuje czy obiekty są takie same

- przedefiniowanie equals() daje nam szanse na **inne porównywanie dwóch obiektów** niż tylko porównywanie ich pól (atrybutów)
- jeśli nie przedefiniujemy metody equals nie będzie można użyć naszego obiektu jako klucza hashtable
 - ponieważ trzeba jakoś ustalić że dwa obiekty nie są takie same (klucz jest unique)

Overriding:

- deklaracja:

public boolean equals(Object o) { }

- warto skorzystać z **instanceof** podczas implementacji przydaje się
 - - dobra metoda equals używa instrukcji instanceof
- dobrym zwyczajem jest sprawdzanie jak najmniejszej liczby atrybutów względy wydajnościowe
- uwaga omawiane w tym rozdziale metody są **public**

---- UWAGA na egzaminie czasem pomijany jest ten modyfikator ---- UWAGA2 - czasem na egzaminie jest rzykład overloadingu - inny argument

Zasady implementacji:

zwrotność: x.equals(x) = zawsze true

Ciekawostka:

Chciałoby się powiedzieć, że 'x.equals(y)' musi dawać dokładnie ten sam wynik co 'y.equals(x)', ale tak nie jest.

Jeśli bowiem 'x' wskazuje na pewien obiekt a 'y' ma wartość '**null**', to 'x.equals(y)' ma wartość 'false'

(musi być 'false', co jest kolejnym punktem kontraktu) a 'y.equals(x)' wywołuje wyjątek **NullPointerException**.

- symetryczność: jeśli x.equals(y) to y.equals(x)
- przechodniość: gdy x.equals(y) i y.equals(z) to również x.equals(z)
- x.equals(null) zawsze false dla x not-null
- <u>Przy założeniu, że porównywane obiekty się w międzyczasie nie zmieniają</u> każdorazowe wywołanie funkcji 'x.equals(y)' musi dawać taki sam wynik

hashCode()

- deklaracja:

public int hashCode() { }

- W wiekszosci przypadku gdy nadpisujemy metode equals() to również nadpisujemy hashCode()
- metoda ta to swoiste ID obiektu (niekoniecznie unikalne)
- pomaga w zapisie obiektu do kolekcji oraz potem wyszukaniu tego obiektu w kolekcjach takich jak HashMap czy HashSet
 - na podstawie hashcode obiekt ląduje w odpowiednim miejscu Mapy/Seta
 - mając hashcode wiemy gdziejest obiekt
- teoretycznie w jednym miejscu kolekcji może byc więcej niz jeden obiekt ale wtedy staje się to malo efektywne
- jesli dwa obiekty są równe (equals = true) to ich hashcode tez <u>musi</u> byc taki sam
- nie oznacza to jednak że obiekty różne nie mogą mieć tego samego hashcode różne też **mogą** równy hashcode
- najczęściej hashcode to wyliczenie XOR pól obiektu i inne operacje matematyczne na polach.
- NA EGZAMIN trzeba rozpoznac która metoda hashCode pozwala na odszukanie obiektu
- z punktu widzenia efektywnosci obiekt majacy ten sam *hashcode* powinien zwrocic true w *equals*

Zasady implementacji:

- przy <u>założeniu że produkt sie nie zmienia</u> to kilkukrotne wykonanie hashCode() na tym samym obiekcie w tym samej aplikacji powinno za każdym razem dac tę samą wartość
- dwa obiekty równe (wg equals()) muszą zwrócić ten sam hashCode
- nie jest zalecane aby dwa różne obiekty (wg equals()) zwracały ten sam hashCode patrz tabela na str 534 (na dole)
- **nie jest zalecane** aby w metodzie hashCode() uzywać pól oznaczonych **transient** i na ich podst. liczyc hashcode
- bo gdy zapiszemy obiekt w kolekcji a nastepnie dokonamy serializacji i deserializacji to **może sie zdażyć** że obiektu juz nie odnajdziemy
 - bo moze zmienic sie to pole i zmieni sie wowczas hashcode

UWAGA NA EGZAMINIE: mieć pewność co do <u>sygnatur</u> metod że jest to <u>override</u> a nie overload.

7.2. Kolekcje

Operacje podstawowe na kolekcjach:

- dodawanie elementu
- usuwanie elementu
- szukanie czy element jest w kolekcji
- pobieranie elementu
- iterowanie po kolekcji

Użycie słówka "collection"

- **collection** (lowercase c), which represents any of the data structures in which objects are stored and iterated over.
- **Collection** (capital C), which is actually the java.util.Collection interface from which Set, List, and Queue extend. (That's right, extend, not implement. There are no direct implementations of Collection.)
- **Collections** (capital C and ends with s) is the java.util.Collections class that holds a pile of static utility methods for use with collections.

Podstawowe interfejsy kolekcji:

Collection

List

Queue

Set

Map

SortedSet

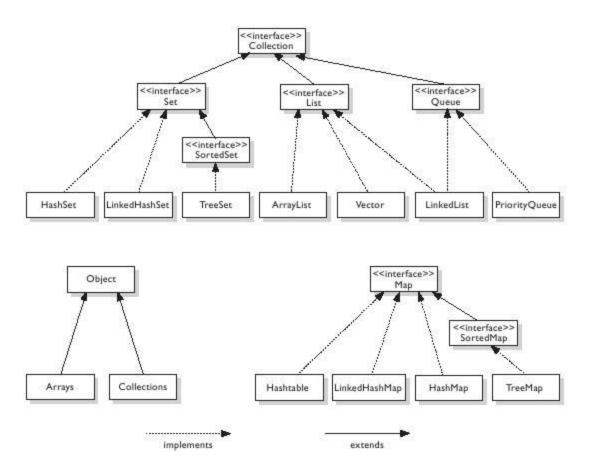
SortedMap

Najważniejsze implementacje

Maps	Sets	Lists	Queues	Utilities
· iapo			Queuco	o cilicios

elem. z unikalnym ID (hashcode)	unikalne elementy	listy elementów (mogą się powtarzać)	_	statyczne metody utils
HashMap	HashSet	ArrayList	PriorityQueue	Collections
Hashtable	ArrayList	Vector		Arrays
TreeMap	LinkedHashSet	LinkedList		
LinkedHashMap	TreeSet			

Hierarchia kolekcji:



Dzielimy powyższe typy kolekcji na rodzaje:

- Ordered Unordered (uporządkowane)
 - można iterować po kolekcji w określonej (specyficznej) kolejności
 ArrayList porządek indexowy, LinkedHashSet porzadek insertów
 - posiada jakiś porządek (np indeksowy czy ostatniego włożenia)

- **Sorted Unsorted** (posortowane)
 - porzadek kolekcji jest zapewniony dzieki pewnym zasadom sortującym
 - reguła sortująca zależy od właściwości elementów
 - reguła sortująca nie może zależeć od czasu insertu czy ostanigo dostępu
 - z reguły sortowanie jest naturalne (alfabetyczne dla Stringa, czy liczbowe)
 - można dodawać własne reguły sortowania elementów
 - obiekty sortowane muszą **implemetować interfejs** *Comparable* lub

Comparator

- Implementacja **może być:** unsorted i unordered, ordered i unsorted lub ordered i sorted
 - **nie może** być sorted i unordered

7.2.1. Rodzaje (klasy) kolekcji

Interfeis List

- oparte na indexach
 - zawiera metody typu get(index), indexOf(object) czy add(index, object)
- jest uporządkowana na podstawie indexu
- dodawanie możliwe na konkretne miejsce (index) lub na końcu (gdy nie podano indexu)

ArrayList

- jak mozliwa do rozszerzania tablica
- szybka iteracja i szybki dostęp losowy do danych
- implementuje marker-interface RandomAccess mówiący że dostęp losowy ma stały czas wykonania
 - dobre do: szybkich iteracji, słabe gdy: jest duzo operacji usuwania i wkładania

Vector

- to samo co ArrayList z wyjątkiem że **Vector jest Thread Safe**
 - raczej zalecane używanie ArrayList (Vector jest starą klasą)

LinkedList

- jest uporządkowana indexowo jak ArrayList
- elementy posiadają podwójne linkowania jeden do drugiego
 - są dzieki temu nowe metody: usuwanie i wkładanie na końcu i na

początku

- implementuje (od Java5) interfejs Queue:
 - peek(), poll(), offer()
- **dobre do**: szybkiego wkładania i usuwania elementów, **słabe do:** iterowania (wolnijsze)

Interfejs **Set**

- zapewnia unikalność elementów w kolekcji (dwa takie same elementy nie mogą współistnieć w Set)
 - oparte na metodzie equals()

HashSet

- jest **nieposortowany** i **nieuszeregowanym** (unsorted i unordered)
- polega na metodzie **hashCode()** podczas wkładania i szukania
 - im wydajniejsza metoda tym wydajniejszy Set
- dobre gdy: potrzebujemy unikatowości bez potrzeby porządku podczas

iteracji

- kolejność iterowania jest nieprzewidywalna

LinkedHashSet

- uszeregowana wersja HashSet
- posiada **podwójne linkowania** do elementów
- **dobre gdy:** chemy iterować Set

TreeSet

- Set posortowany na podstawie algorytmu drzewa Red-Black
- gwarantuje **sortowanie naturalne, rosnące**
 - można to zmienić za pomocą konstruktora i uzywając *Comparable* lub

Comparator

Interfejs Map

- dba o unikatowość kluczy
- przypisuje klucz do wartości (z czego **oba sa obiektami**)
- korzsta z equals() do porównania kluczy

HashMap

- nieposotowana i nieuporządkowana mapa
- klucze bazują na hashcode
 - im lepsza metoda hashCode() tym wydajniejsza mapa
 - zezwala na **jeden klucz null** i wiele wartości null
- **dobre gdy** nie dbamy o porządek i sortowanie w mapie

Hashtable (małe "t")

- staroć i zaszłość (jak Vector)
- jest **synchronizowaną (thread safe)** odpowiedniczką HashMap
 - co oznacza ze metody mapy sa synchronized
 - nie zezwala na klucze ani wartości null

LinkedHashMap

- podobny do LinkedHashSet
- utrzymuje kolejność wkładania (lub opcjonalnie dostępu)
- jest wolniejsza od HashMap przy dodawaniu i usuwaniu elementów
- jest szybsza od HashMap przy iteracji

TreeMap

- sortowana mapa
 - sortowanie wg naturalnego porządku sortowania
 - sortowanie mozna zmienic poprzez Comparator lub Comparable (podczas

konstruowania)

Interfeis Oueue

- kolejki
- zaprojektowana do trzymania elementów do przetwarzania w określonej koleności
 np FIFO
- posiada wsyztskie metody Kolekcji oraz dodatkowe

PriorityQueue

- nowa w Java5
- ponieważ LinkedList implementuje także Queue podstawowe kolejki można realizowac na LinkedList
 - "priority-in Priority-out" w przeciwienstwie do FIFO
 - posortowana w naturalnym porzadku lub poprzez Comparator

UWAGA na egzaminie pytania "wybierz interfejs" oczekuja wybrania Map, List itp a nie konkretnych klas. Tak samo odwrotnie - wybierz kalse czyli nie Map i nie List tylko np ArrayList.

Exam WATCH:

For the exam, you might be expected to choose a collection based on a particular requirement,

where that need is expressed as a scenario. For example, which collection would you use if you needed to maintain and search on a list of parts, identified by their unique alphanumeric serial number where the part would be of type Part? Would you change your answer at all if we modified the requirement such that you also need to be able to print out the parts in order, by their serial number? For the first question, you can see that since you have a Part class, but need to search for the objects based on a serial number, you need a Map. The key will be the serial number as a String, and the value will be the Part instance. The default choice should be HashMap, the quickest Map for access. But now when we amend the requirement to include getting the parts in order of their serial number, then we need a TreeMap—which maintains the natural order of the keys. Since the key is a String, the natural order for a String will be a standard alphabetical sort. If the requirement had been to keep track of which part was last accessed, then we'd probably need a LinkedHashMap. But since a LinkedHashMap loses the natural order (replacing it with last- accessed order), if we need to list the parts by serial number, we'll have to explicitly sort the collection, using a utility method.

Tabela porównawcza

Class	Мар	Set	List	Ordered	Sorted
HashMap	x		÷	No	No
HashTable	x			No	No
TreeMap	x		ā.	Sorted	By natural order or custom comparison rules
LinkedHashMap	x			By insertion order or last access order	No
HashSet		x		No	No
TreeSet	÷	×	7	Sorted	By natural order or custom comparison rules
LinkedHashSet		х	Š.	By insertion order	No
ArrayList			×	By index	No
Vector			×	By index	No
LinkedList			x	By index	No
PriorityQueue	3)			Sorted	By to-do order

7.2.2. Podstawy klasy ArrayList

java.util.ArrayList

- jest najczesciej uzywana
- jest jak dymanicznie rosnąca tablica
- ma lepsze od tablic algorytmy wyszukiwania i dokładania
- najlepiej inicjalizować ją polimorficznie:

```
List arr = new ArrayList();
lub
List<String> arr = new ArrayList<String>();
```

- **dodawanie**: metoda *void* **add**(Object o), *void* **add**(int INDEX, Object o)
- rozmiar: int size();
 - jest dynamiczny nie tak jak w tablicy stały
- szukanie: boolean contains(Object o);
- usuwanie: boolean remove(Object o); <u>E</u> remove(int INDEX) /zwraca usuniety elem/;

7.2.3. Autoboxing w kolekcjach

- kolekcje moga trzymać tylko OBIEKTY a nie prymitywy
 - aby trzymac prymitywy trzeba je obudować wrapperem

- ale można używac autoboxingu:

```
add(42) działa ponieważ jest autoboxing i de facto jest to add ( new Integer(42) )
```

7.2.4. Sortowanie kolekcji i tablic

- kolekcje nie posiadają metod sort
- do sortowania kolekcji służy metoda sort() klasy java.util.Collections
 - użycie:

Collections.**sort** (*mojaKolekcja*); // posortuje w naturalnym porządku kolekcję *mojaKolekcja*

- działa dla liczb i stringów bo String i klasy-wrappery implementują interfejs **Comparable**
- dla kolekcji obiektów własnych **obiekty te muszą implementować** interfejs **Comparable**

Interfejs Comparable

```
- jest używany przez metody Collections.sort() oraz java.utils.Arrays.sort()
- sygnatura:
interface Comparable<T> {
   public int compareTo ( I object ); // T - obiekt do ktorego bedzie porównywany "this"
}
bez generyków:
   public int compareTo(Object o)
- zwraca:
   int x = thisObject.compareTo(anotherObject);
   - liczba ujemna - gdy thisObject < anotherObject
   - zero - gdy thisObject == anotherObject
   - liczba dodatnia - gdy thisObject > anotherObject
   - przykład:
```

- powinno się jako argument **podawać obiekt do którego bedziemy porównywac** (stąd generyki)
 - dla porównania w **equals**() ZAWSZE będzie to Object!
- wadą Comparable jest to że możemu w klasie określić tylko jeden rodzaj porównywania (jedna metoda compareTo)
- jest implementowana w API w klasach takich jak: String, Wrapper classes, Date, Calendar itp

Interfeis Comparator

- służy do wykorzystania w przeładowanej metodzie **Collections.sort**(List<T> list, **Comparator**<? super T> c) w której jako 2 argument można podać Comparator
- pozwala na wiele sposobów sortowania danego obiektu
- pozwala na sortowanie klas do których nie ma możliwości modyfikacji
- sygnatura:

- przykład:
- wymaga stworzenia obiektu który implementuje Comparator, będącego obiektem porównującym

```
import java.util.*;
class GenreSort implements Comparator<MyObject> {
    public int compare (MyObject one, MyObject two) {
        return one.getGenre().compareTo(two.getGenre());
    }
}
```

- uzycie w sortowaniu

```
GenreSort gs = new GenreSort();
   Collections.sort ( mojaLista, gs );
```

Sortowanie tablic z klasą Arrays

- sortowanie tablic
 - Arrays.**sort** (arrayToSort)
 - Arrays.**sort** (arrayToSort, *Comparator*)
- są to metody statyczne (tak jak w *Collections*)
- metoda *sort()* została przeciążona wielokrotnie aby była w stanie posortować wszytskie tablice z prymitywami
- metoda sort() zawsze sortuje tablice prymitywów w porządku naturalnym
 - nie można sortować tablic prymitywów z Comparatorem
- nie można posortować tablic (ani kolekcji) z różnymi typami (<u>niepowiązanymi</u> np wspólną nadklasą czy interfejsem)

7.2.5. Przeszukiwanie kolekcji i tablic

- klasy Arrays i Collections posiadają metodę wyszukującą binarySearch()
- sygnatura:

```
int binarySearch (List list, T key) // dla posortowanych w porządku naturalnym rosn.
```

int **binarySearch** (*List list, T key, Comparator c*) // dla posortowanych Comparatorem

- zwraca:
- wartość dodatnią lub 0 gdy znalazł oznacza indeks w kolekcji gdzie został znaleziony element
- wartość ujemną -(insertion point) -1 gdzie insertion point oznacza gdzie mógłby zostac element włożony
- kolekcja lub tablica **musi byc posortowana** gdy chcemy w niej szukać
 - dla nieposortowanej tablicy **wynik nie będzie prawidłowy** (jest nieprzewidywalny)
- dla kolekcji posortowanych **w porządku naturalnym nie podajemy** Comparatora w argumencie
- dla kolekcji posortowanych **przez Comparator trzeba podac** ten sam Comparator
 - dla **prymitywów nie można podać Comparatora**

7.2.6. Konwersja tablic do list i odwrotnie

interfejsy List i Set posiadają metodę toArray()

T[] toArray(T[] a)

7.2.6. Użycie kolekcji

7.2.6.1. Użycie List

Iterator

- przed Javą5 używany był głównie Iterator do iterowania kolekcji
- może byc generyczny Iterator <T>
- obiekt Iterator posiada następujące metody:

```
boolean hasNext() - zwraca true gdy jest jesczze jakis element w kolekcji, nie przestawia wskaźnika Object next() - przestawia wskaźnik, oraz zwraca element kolekcji
```

7.2.6.2. Użycie Set

- Sety nie dopuszczają duplikatów
 - włożenie elementu duplikującego spowoduje że metoda add() zwróci false
- HashSet i LinkedHashSet nie są sortowane więc iteracja for nie gwarantuje przewidywalnej kolejności
- TreeSet (oraz inne sortowane kolekcje) wymagają aby elementy były Comparable (lub miały Comparator)
- w przeciwnym przypadku dodanie takiego elementu do kolekcji spowoduje błąd wykonania

7.2.6.3. Użycie Map

- obiekty-klucze wykorzystywane w mapach muszą przedefiniowywać metody hashCode() i equals()
 - w przeciwnym razie kod się skopiluje ale nie będzie możliwe odnalezienie elementu
 szukanie po kluczu nieposiadającym tych metod spowoduje zwrot null
- jako klucze może być dowolny **obiekt** lub **enumeracja**

- **prymitywy nie** aczkolwiek z użyciem <u>autoboxingu tak</u>
- enumeracje posiadają hashCode() i equals() domyślnie
- nie powinno się używać w **hashCode()** pól które mogą się zmienić
- gdy włożymy do Map element z jakims hashCodem wygenerowanym na podstawie pola i potem zmienimy to pole hashcode se zmieni i elementu nie znajdziemy juz w mapie
 - kontrakt wyszukiwania w mapie:
 - 1. Use the hashcode() method to find the correct bucket
 - 2. Use the equals() method to find the object in the bucket

7.2.6.4. Użycie PriorityQueue

- używa priorytetów zdefiniowanych przez użytkownika Comparator
 - może to oczywiście być natural order (domyślnie np dla Integerów)
 - można podać Comparator w konstruktorze kolejki.
- **priorytety to** de facto **kolejność** (naturalna, określona w Comparable lub określona w Comparatorze)
- kolejka może być posortowana poprzez **Comparator** definiujący priorytety (porządek)
- dodatkowe metody

peek(), - pobiera element o najwyższym priorytecie ale nie usuwa go

poll(), - pobiera element o najwyższym priorytecie i <u>usuwa</u> go z kolejki

offer() - dodawanie elementu

Key Methods in java.util.Arrays	Descriptions
static List asList(T[])	Convert an array to a List, (and bind them).
<pre>static int binarySearch(Object[], key) static int binarySearch(primitive[], key)</pre>	Search a sorted array for a given value, return an index or insertion point.
static int binarySearch(T[], key, Comparator)	Search a Comparator-sorted array for a value.
<pre>static boolean equals(Object[], Object[]) static boolean equals(primitive[], primitive[])</pre>	Compare two arrays to determine if their contents are equal.
<pre>public static void sort(Object[]) public static void sort(primitive[])</pre>	Sort the elements of an array by natural order.
<pre>public static void sort(T[], Comparator)</pre>	Sort the elements of an array using a Comparator.
<pre>public static String toString(Object[]) public static String toString(primitive[])</pre>	Create a String containing the contents of an array.
Key Methods in java.util.Collections	Descriptions
static int binarySearch(List, key) static int binarySearch(List, key, Comparator)	Search a "sorted" List for a given value, return an index or insertion point.
static void reverse (List)	Reverse the order of elements in a List.
static Comparator reverseOrder() static Comparator reverseOrder(Comparator)	Return a Comparator that sorts the reverse of the collection's current sort sequence.
static void sort(List) static void sort(List, Comparator)	Sort a List either by natural order or by a Comparator.

Key Interface Methods	List	Set	Мар	Descriptions
boolean add(element) boolean add(index, element)	X X	х		Add an element. For Lists, optionally add the element at an index point.
boolean contains(object) boolean containsKey(object key) boolean containsValue(object value)	х	х	x x	Search a collection for an object (or, optionally for Maps a key), return the result as a boolean.
object get(index) object get(key)	х		х	Get an object from a collection, via an index or a key.
int indexOf(object)	Х			Get the location of an object in a List.
<pre>Iterator iterator()</pre>	Х	Х		Get an Iterator for a List or a Set.
Set keySet()	6		Х	Return a Set containing a Map's keys.
<pre>put(key, value)</pre>			Х	Add a key/value pair to a Map.
remove(index) remove(object) remove(key)	X	Х	x	Remove an element via an index, or via the element's value, or via a key.
int size()	Х	Х	Х	Return the number of elements in a collection.
Object[] toArray() T[] toArray(T[])	Х	Х		Return an array containing the elements of the collection.

7.2.7. Naturalny porządek Stringów:

Remember that spaces sort before characters and that uppercase letters sort before lowercase characters

Natural order: > f< >FF< >f < >ff<

7.3. Generics Types

- w < > przechowywane są typy
- tworzenie "typowo bezpiecznych" kolekcji
 - (podobnie jak tablice są bezpieczne)
- generics weszły od Java5
 - można mieszać stary kod bez generyków ale kompilator wygeneruje Warningi
 może to także spowodować późniejsze błędy w runtime
- bez generyków programista musiał być ostrozny podczas wkładania elementów do kolekcji

Bez generyków:

```
List myList = new ArrayList(); // może przechowywać każdy obiekt (byle nie prymityw)
myList.add("Fred");
                      // OK
myList.add(new Dog()); // OK
String s = (String)myList.get(0); // wydobywanie elementu wymaga castowania
                                                // - niebezpieczne bo może tam sie
znaleźć inny obiekt
Z generykami
List<String> myList = new ArrayList<String>();
myList.add("Fred");
                    // OK, przechowuje Stringi
myList.add(new Dog()); // NO - compiler error!!
String s = myList.get(0); // OK - nie wymaga castowania
- można także wykorzystać nowego fora bezpiecznie
      for (String s : myList)
        print(s); // s zawsze będzie typu String
- jako parametr metody:
      void takeListOfStrings(List<String> strings){
         strings.add(new Integer(42)); // NO - compiler error!! strings is type safe
         strings.add("Fred"); // OK
- jako zwrot metody:
  public Set<String> getNamesList() { /* code */ }
Update starego kodu do kodu generycznego
- dodanie typów w < > przy referencji oraz konstruktorze (List<T> ref = new
ArrayList<T>(); )
- dodanie typów w < > przy kolekcjach w argumentach metod i zwrotach
- dodatkowo można usunąć castowania wspomniane wczesniej (nie trzeba ale można)
7.3.1. Mieszanie kolekcji z generykami i bez
- można podawać generyczna kolekcję do starej metody która nie posiada generyków.
                                                    // kod bez genervków
  deklaracja: void myMethod(List list);
             myMethod (new ArrayList<Integer>()); // OK, podanie generyka działa
  użycie:
```

ale:

metoda myMethod() może być napisana "niebezpiecznie" i używać np castowania na inny typ. wówczas może byc wyjątek ClassCastException

metoda może także dodawać inne typy do kolekcji (nawet gdy podamy w argumencie kolekcje generyczną):

- tablice posiadają ochronę typów w kompilacji i runtime.. kolekcje tylko w

kompilacji

- jest tak z powodu kompatybilności wstecz Javy

Przykład:

```
void insert(List list) {
    list.add(new String("42"));
}

// STARA metoda bez generyków
// put a String in the list passed in
}
```

List<Integer> myList = new ArrayList<Integer>();

insert(**myList**); // spowoduje to **wykonanie metody**, bez błedu kompilacji **wygeneruje tylko <u>Warningi</u>** (nawet gdybyśmy wkładali Integery)

Diaczego? Metoda zadziała bo podczas wykonania wsyztskei kolekcje (generyczne i nie) są przedstawione tak samo.

Generyczność jest tylko kwestią kompilatora

(ochrona kompilacji) i jest rozpatrywana tylko podczas kompilacji.

Dlatego powyższy kod wykona się bez błedów runtime.

Warningi:

```
javac MojaKlasa.java
Note: MojaKlasa.java uses unchecked or unsafe operations.
Note: Recompile with -Xlint:unchecked for details.
```

Po skompilowaniu z opcją -xlint:unchecked mamy więcej informacji:

- błedy pojawić się mogą dopiero gdy potem będziemy wyjmować elementy z takiej "zepsutej" kolekcji i natrafimy na element który nie powinien sie tam znaleźć.

--

- **uwaga** W KOLEKCJACH NIEGENERYCZNYCH metoda get() zwraca **Object** a więc jeśli były tam Integer to **trzeba zcastować**
 - tutaj **nie zadziała autoboxing** bo z Object nie może...
- z Kolekcji Generycznych metoda get() zwróci obiekt typu określonego w generyku <T> a więc nie trzeba castować autoboxing

```
1. List test = new ArrayList();
int x = (Integer)test.get(0); // you must cast !!
```

- 2. List<Integer> test2 = new ArrayList<Integer>();
 int x2 = test2.get(0); // cast not necessary
- trzeba uważac na egzaminie na to czy jest castowanie czy nie ma.

7.3.2. Generycznośc i polimorfizm

- polimorfizm działa tylko w odniesieniu do "podstawy" a nie do typów w <generic>

```
- typ w generyku w referencji musi się zgadzać z typem w obiekcie tj:
```

```
List<Typ> myList = new ArrayList<Typ>();
```

- nie zadziała tutaj poniższy zapis

```
List<Parent> myList = new ArrayList<Child>(); --> błąd
```

- można później wkładać elementy podklas:

```
List<Number> I = new ArrayList<Number>();
```

l.add(new Integer(3));

- ale **przy l.get() wymagać to może Castowania -** widoczny jest tylko typ z *generyka*
- inaczej sprawa się ma z tablicami bo można zrobic tak: Object[] myArray = new JButton[3];

7.3.3. Metody generyczne

- inaczej jak w przypadku polimorfizmu, metody z agrumentem kolekcji generycznej **mogą przyjąć tylko taki typ kolekcji jaki zadeklarowano:**

void *metoda*(**List<Animal>** *c*) --> metoda ta **nie przyjmie** w wywołaniu parametru **List<Dog>** czyli podtypu Animal

- metoda przyjmie natomiast **ArrayList** < **Animal** > bo kolekcja sama w sobie podlega juz prawu polimorfizmu - typ generyczny nie podlega.

Powód?

Mając metodę przykłądowa:

```
public void addAnimal(ArrayList<Animal> animals) {
    animals.add(new Dog()); //można dodać element podklasy Dog do kolekcji generykiem
nadklasy Animal
}
```

... więc gdyby mozliwe było przekazanie ArrayList<**podtyp**> to można by bylo przekazać np ArrayList<**Cat**> a więc powyższa metoda **nie wykonała by się w tej sytuacji**

Hipotetycznie:

```
ArrayList<Animal> cats = new ArrayList<Cat>();
addAnimal(cats); // bvłby runtime error w momencie wykonania
```

Ale w przypadku **tablic** jest to dozwolone i faktycznie (gdyby zmienić powyższy przykład na tablice) **będzie runtime exception 'ArrayStoreException**'

- przy generykach chciano tego uniknąć
- jak wspomniano (7.3.1. -> Przyklad) generyki są tylko w czasie kompilacji więc nie można było zastosować runtime exceptiona w tym przypadku.

Argumenty generyczne z podtypami

- można zmodyfikować parametr metody aby mogła przyjmować generyki z podtypami używając <? extends Klasa>
- jest no niejako obietnica że nie bedziemy wkładać "nieodpowiednich" elementów a tylko np wywoływać na nich metody a więc polimorfizm
 - w tym przypadku można dodawac elementy

Deklaracja:

```
public void metoda(List<? extends Animal> animals)
```

- oznacza to że można w argumencie przekazać **Liste z podtypami** klasy Animal lub **przypadku interfejsu Animal także klasami implementującymi** (IS-A)
 - czyli np List<**Animal**>, List<**Dog**>, List<**Cat**> itd...
- w przypadku interfejsu jest także słówko extends: metoda(List<? extends Serializable> arg)
- nie można w tej metodzie dodawać elementów

```
public void addAnimal(List<? extends Animal> animals) {
    animals.add(new Dog()); // NO! Can't add if we use <? extends Animal> -->
błąd kompilatora
  }
```

Argumenty generyczne z nadtypami

- można równiez definiowac parametr metody aby pasował do wsyztskich nad-typów danej klasy:

Deklaracja:

```
public void metoda(List<? super Dog> animals)
```

- powyższa definicja zaakceptuje Listę typu Dog oraz wsyztskich nadtypów
 np List<Dog>, List<Animal>, List<Object>
- nie będą akceptowane klasy pod-typów

Argumenty generyczne z jakimkolwiek typem

- poniższa deklaracja przyjmie Listę każdego podtypu

```
public void metoda(List<?> animals)
```

- powyższa deklaracja <u>rózni się</u> zasadniczo od *metoda* (List<**Object>** I) ponieważ powyższa przyjmie każdy a ta tylko List<**Object>**
- w tym przypadku **nie można dodawać** elementów do kolekcji w parametrze
- BTW: List<? extends Object> and List<?> oznacza to samo

UWAGA:

```
- nie można używać "wildcart notation" (<?>) w konstruowaniu obiektów:
```

- np: new ArrayList<? extends Animal>() - nie skompiluje się

7.3.4. Deklaracje typów generycznych

Tworzenie klasy generycznej:

public class Klasa<T> { } - gdzie T będzie parametrem określającym typ (Litera T może byc zamieniona na inną /małą lub dużą lub słowo/)

- następnie T jest używany jako parametr/zwrot w **metodach** np:

```
public T metodaKlasy() - jako zwrot
    public void metodaKlasy(T param) - jako parametr
```

- konstruktor jak zwykla klasa:

```
public Klasa(){ /*konstruktor*/ }
```

- metody przyjmujące typ T będą mogły przy wywołaniu przyjąć tylko typ z generyka:

```
Klaska<MojTyp> k = new Klaska<MojTyp>();
```

k.metodaKlasy(**new MojTyp()**) // proba dodania obiektu innej klasy niz tej podanej w generyku spowoduje błąd

- można używac więcej niż jeden parametr-typ: public class UseTwo<T, X>
- UWAGA nie można w tym wypadku korzystac z wildcardu <?>
 public class NumberHolder<?> { ? aNum; } // NIE błąd kompilatora!
 public class NumberHolder<T> { T aNum; } // TAK

Przvkład klasv

- Uwaga - obiekt klasy z typem generycznym nie musi być zadeklarowany z tym typem
 - jednak kompilator wyświetli Warning że nie jest to zalecane:

Tworzenie metod generycznych

TestGenerics<Typ>();

- metoda generyczna może przyjąc jako argument obiekt dowolnej klasy

```
public < T> void makeArrayList(T t) { // take an object of an unknown type and use a "T" to represent the type List< T> list = new ArrayList< T>(); // przykładowa implementacja list.add(t); }
```

- typ generyczny <T> musi byc zadeklarowany **przed type zwracanym** (*tu przed void*)
- **UWAGA:** public void makeList(T t) { } zadziała tylko gdy będzie klasa o nazwie T
- można zadeklarować żeby metoda przyjmowała np typy pochodne:

public <T extends Number> void makeArrayList(T t) // przyjmuje tylko Number i
pochodne Number (np Integer)

- nie ma możliwości użycia tutaj **super** (*T super Number --> źle*) jak w argumentach generycznych: pkt 7.3.3.
- konstruktor również może byc generyczny także w klasie nie-generycznej:

```
public class Radio {
   public <T> Radio(T t) { } // legal constructor
}
```

- bezsensowne <u>ale legalne</u> jest:

```
class X \{ public < X > X(X x) \{ \} \}
```

- X jako konstruktor nie ma nic wspólnego z <X> jako typem - **nie ma konfliktu nazw** pomiędzy nazwami typów a klasami czy parametrami...

str 606 - zrobic Drill i TEST.

8. Klasy wewnętrzne

- inner classes definiowanie klasy wewnątrz innej klasy
 - tak jak klasa może mieć member variables może mieć także member class'ę
- wyróżniamy klasy: wewnetrzne (inner), lokalne (method-local inner), aninimowe (anonymous), statyczne zagnieżdzone (static nested)
- klasy wewnetrzne mają dostep do wszystkich memberów klasy zewnetrznej (outer)

8.1. Klasy wewnętrzne zwykłe - inner classes

- klasy takie posiadają swoją funkcjonalność ale jednocześnie muszą byc integralną częścią innej klasy
- przykładem (i pierwszym powodem wprowadzenia inner classes) są **event handlers**
- sa to (event handlery) jednak klasy ściśle związane z dana implementacją (klasy w której są)
- zwykła klasa wewnętrzna znajduje się wewnątzr klasy **ale poza metodami**
- klasy wewnetrzne **mają dostep do wszystkich memberów** klasy zewnetrznej (outer)

Definiowanie

```
class MyOuter {
   class MyInner { }
}
```

- kompilacja: *%javac MyOuter.java* stworzy 2 pliki klas: *MyOuter.class* i *MyOuter\$MyInner.class*
- nie jest jednak możliwy zwykły dostęp (uruchomienie) w stylu %java
 MyOuter\$MyInner --> źle
- uruchomienie jest możliwe poprzez instancję klasy zewn.

Instancjonowanie klasy wewn.

- nie jest możliwe bez instancji klasy zewn.
- instancjonowanie kalsy wewn. z wnętrza klasy zewn. nie rózni sie praktycznie od instancjonowania zwyklej klasy:

```
class MyOuter {
   public void makeInner() {
   MyInner in = new MyInner(); // make an inner instance
in.seeOuter();
   }
class MyInner {
   public void seeOuter() {/* impl */}
   }
}
```

- nie można instancjonować klasy wewnetrznej wewnątrz metod statycznych bez referencji na obiekt klasy zewn.
 - musi byc instancja!

- instancjonowanieklasy wewn. z poza klasy zewn. możliwe tylko gdy jest instancja zewn. klasy

- nie można instancjonować klasy wewnetrznej wewnątrz metod statycznych bez referencji na obiekt klasy zewn.

Dostep do instancji klasy wewn lub zewn z wnetrza klasy wewnetrznej

- słowo **this** odnosi sie do klasy w której jest
 - wywołując ją wewnątrz klasy wewn. odwołuje się do jej memberów
- klasa wewn. ma dostęp domyślnie do memberów klasy zewn. wiec nie musimy jawnie określac że odwołujemy się do memberów zewnętrznych.
 - można to zrobić za pomocą MyOuter. this
 - np **MyOuter**.*this*.*jakisMember*

Modyfikatory możliwe dla klasy wewnetrznej

- ponieważ kalsa wewnętrzna jest **memberem** klasy zewn. może miec modyfikatory takie jak każdy member:
- klasy wewnetrzne mogą po sobie dziedziczyć:

```
class BigOuter {
     abstract class Nest {void go() { System.out.println("hi"); } } // ale
nie musi być abstract
     class NestChild extends Nest{}
}
```

8.2. Method-local inner classes

- taka klasa wewnętrzna znajduje się wenątrz metod klasy
- instancjonowanie takiej klasy **musi się odbyć wewnątrz metody** oraz **za definicja tej klasy**
 - nie ma możliwości instancionowania takiej klasy poza tą metodą ani poza klasą zewn.

```
class MyOuter2 {
    private String x = "Outer2";
```

- taka klasa ma dostęp do memberów klasy zewnetrznej (także prywatnych)
- taka klasa nie ma dostępu do zmiennych lokalnych metody w której sie znajduje (*)
 chyba że ta zmienna lokalna jest final
- (*) bo nie ma pewności czy zmienne lokalne będą żyć tak długo jak obiekt klasy wewn.
- klasa wewnętrzna zdefiniowana w metodzie **statycznej** ma dostęp **tylko do statycznych zmiennych klasy**
- modyfikatory dla takiej klasy są takie jak dla każdej zmiennej lokalnej
 - **tj nie może być** public, private, protected, static, transient
 - może być: abstract albo filnal

8.3. Wewnętrzne klasy anonimowe - anonymous inner classes

- używane jako argument metody
- może nie posiadać nazwy

Zwykła klasa anonimowa - podklasa

```
class Popcorn {
                                 // klasa zwykła
  public void pop() {
       System.out.println("popcorn");
class Food {
  Popcorn p = new Popcorn() { // p jest referencja typu Popcorn,
     public void pop() {
                                           // ale jest tu tworzona PODKLASA
typu Popcorn,
                                                        // overridująca
metode pop()
         System.out.println("anonymous popcorn");
       public void bad() {} // nowa metoda bad - nie bedzie mozna jej
nigdy wywołać
  };
                   // średnik na końcu MUSI BYC
}
```

- powyżej **stworzona została nowa klasa** (<u>podklasa</u> Popcorn) i przypisana referencji p (**jak w przypadku polimorfizmu**)
 - UWAGA musi być średnik na końcu takiej definicji!!!!
- wywołanie metody pop() na referencji p wywoła **jak w przypadku polmorfizmu** metode podklasy (**anonimowej**)
- wywołanie innej (NOWEJ) metody bad() **nie powiedzie się** ponieważ kompilator zna typ Popcorn w której nie ma takiej metody (patrz polimorfizm)

Zwykła klasa anonimowa - implementator interfejsu

- można także stworzyć (jak powyżej) anonimową klasę będącą implementacją interfejsu

- pomimo że jest słowo **new** przed interfejsem - to nie instancjonuje on interfejsu tylko klase (anonimową)

```
Runnable r = new Runnable(); // can't instantiate interface
Runnable r = new Runnable() { public void run() { } }; // OK,
impementacja z klasą anonimową
```

- takie klasy anonimowe moga implementować tylko jeden interfejs

Klasa anonimowa w argumencie metody

```
class MyWonderfulClass {
  void go() {
    Bar b = new Bar();
    b.doStuff( new Foo() { // interfejs - instancja anonimowej klasy w
argumencie.
    public void foof() {
        System.out.println("foofy");
        } // end foof method
    } ); // koniec inner class oraz arggumentu b.doStuff wiec trzeba zamknąć
);
    } // end go()
} // end class
interface Foo {
    void foof();
} class Bar {
```

```
void doStuff(Foo f) { }
 }
  - może być oparte na interfejsie oraz klasie
8.4. Static nested classes
- nie są typowymi klasami wewnetrznymi bo maja ograniczone powiązanie z klasą
zewnetrzna
  - związek bardziej "name-space'owy"
- klasa taka jest jak statyczny member klasy zewnętrznej (np metoda)
  - można sie więc do niej odwoływać bez instancji klasy zewnętrznej
      - statyczna klasa wewnętrzna ma dostęp tylko do statycznych
zmiennych/metod klasy zewnetrznej
         - tak samo jak w przypadku statycznej metody - ona tez ma dostep tylko do
statycznych zmiennych/metod swojej klasy
class BigOuter {
 static class Nested { void go() { System.out.println("hi"); } }
- odwołanie z zewnątrz klasy:
      BigOuter.Nest n = new BigOuter.Nest(); // both class names
      n.go();
  - nie ma potrzeby instancjonowania BigOuter
- odwołanie z wewnątrz klasy nie różni się od odwołania do innej klasy wewnetrznej
  Nest n2 = new Nest(); // access the enclosed class
  n2.go();
- taka klasa może mieć jeden z czterech modyfikatorów dostępu: public, private,
protected, default
- taka klasa może tez byc abstract lub final
```

class BigOuter {

- klasy wewnetrzne mogą po sobie dziedziczyć:

static abstract class Nest {void go() { System.out.println("hi"); } } static class NestChild extends Nest{} }

9. Watki - Threads

- Watek:
 - java.lang.**Thread** obiekt reprezentujący wątki

- thread (watek) osobny *call stack* i osobny "proces" przetwarzania (1 callstack na wątek i 1 wątek na callstack)
- implementacja wątków w JVM opiera się na natywnych watkach systemu operacyjnego
 mapowanie na procesy systemowe
- przetwarzanie wątków jest róznie zaimplementowane na różnych maszynach JVM
 - część zachowań **jest zapewniona a część nie** (działa inaczej)
 - na egzamin jest wymagane odrózniac co jest stałe a co nie.
 - nie można uzależniac swego kodu od konkretnej JVM
- na egzaminie są tylko "user threads" i nie ma "daemon threads"
- róznica polega na tym że JVM czeka tylko na wykonanie wszystkich wątków "user" zanim zakończy działanie programu.
 - daemon threads nie musza sie skonczyc

9.1. Tworzenie i uruchamianie wątków

9.1.1. Tworzenie wątku

- jest tworzona instancja klasy Thread
 - podstawowe metody klasy *Thread*

```
start()
    yield()
    sleep()
    run()
```

() - w tej metodzie wykonuje sie kod danego watku

- tworzenie wątku następuje na dwa sposoby:
 - i. stworzenie klasy dziedziczącej po Thread
 - łatwiejszy ale mniej polecany sposób zła praktyka OO
- dlaczego?: bo dziedziczenie z założenia jest tworzeniem bardziej specjalizowanej klasy Thread
 - ii. zaimplementowanie interfejsu Runnable
 - bardziej zalecane
 - oba powyższe sposoby sprowadzają sie do utworzenia metody run()
 - metoda **run()** będzie wywołana przez wątek

Dziedziczenie po Thread

```
class MyThread extends Thread {
  public void run() {
     System.out.println("Important job running in MyThread");
  }
}
```

- wadą tego sposobu jest to że nie można odziedziczyc niczego więcej

- można przeładować metodę run() (np $run(String\ s)$) ale taka metoda będzie ignorowana przez watek
 - pod uwage brane jest tylko **run()** // (najwyżej mozna ja wywołac samemu)

Implementacja interfejsu Runnable

```
class MyRunnable implements Runnable {
   public void run() {
      System.out.println("Important job running in MyRunnable");
   }
}
```

- nadal można dziedziczyć poinnej klasie i implementowac inne interfejsy

9.1.2. Instancjonowanie wątku

- każde rozpoczęcie wykonania wątku musi być poprzedzone zainicjalizowaniem klasy
 Thread
- w przypadku klasy dziedziczącej po Thread:

```
MyThread t = new MyThread()
```

- w tym przypadku wątek uruchomi metodę run() zaimplementowaną w MyThread
- w przypadku klasy implementującej Runnable

```
MyRunnable \mathbf{r} = \text{new MyRunnable}(); // 1. Instancjonowanie klasy implementujacej Runnable
```

```
Thread t = \text{new Thread}(\underline{r}); // 2. Stworzenie instancji klasy Thread z referencją do naszej klasy jako parametrem
```

- wątek uruchomi metode run() w klasie podanej w argumencie konstruktora
- można utuchamiać naszą metodę run() w wielu wątkach:

- ponieważ Thread także implementuje Runnable więc do argumentu Thread można także podać **obiekt dziedziczący po Thread:**

Thread t = new Thread(new MyThread()); // jest to legalne ale niezalecane - bo nadmiarowo tworzymy 2. obiekt

powyższe metody nie startuja wykonania wątku a jedynie powołują obiekt Thread
 wątek nie posiada jescze stanu alive (patrz metoda getState() - nie wymagana

na egzamin)

- run() nie jest jeszcze wykonana
- wystartowanie wątku: patrz 9.3
- w tym miejscu wątek **ma status "new"**
- klasa Thread posiada więcej konstruktorów:

```
Thread()
Thread(Runnable target) // omówiono powyżej
Thread(Runnable target, String name)
Thread(String name)
```

9.1.3. Uruchamianie wątku

- startowanie wątku odbywa się poprzez metodę **start()** wykonana **na obiekcie Thread** lub **odziedziczonym po Thread**
 - i. $MyThread\ t = new\ MyThread()$ lub ii. $Thread\ t = new\ Thread(new\ MyRunnable())$ t.start();
- po wywołaniu start() dokonuje się:
 - nowy watek jest rozpoczynany (nowy call stack) -- patrz Figure 9-1, str 684
- . np wywołanie metody w main spowoduje położenie main na call stacku a nad nią metody w tym samym callstacku.

watek otwiera nowy call stack, obok.

- wątek zmienia status z "new" na "runnable"
- gdy wątek otrzymuje możliwość uruchamia metodę run()

Przykład:

```
class FooRunnable implements Runnable {
   public void run() {
      for(int x =1; x < 6; x++) {
          System.out.println("Runnable running");
      }
   }
   public class TestThreads {
    public static void main (String [] args) {
      FooRunnable r = new FooRunnable();
      Thread t = new Thread(r);
      t.start();
   }
}</pre>
```

- **Uwaga** - wykonanie metody **run() ręcznie jest legalne** ale **nie tworzy nowego wątku** a jedynie wykonuje te metodę

```
MyRunnable r = new MyRunnable();
r.run(); // Legal, but does not start a separate thread
```

- dopiero kroki z punktu 9.2 i 9.3 wystartują metodę run w nowym wątku

Uruchamianie wielu watków

- można nadawać wątkom nazwy

- pobieranie nazwy aktualnego wątku wewnątrz tego wątku:

```
Thread.currentThread().getName() // metoda zwraca String z nazwą nadaną wcześniej
```

- bez podania nazwy wątek posiada nazwę domyślną
 - metoda main() nazwa: main
 - inny wątek: Thread-0, Thread-1 ...
- metoda statyczna Thread.currentThread() jest wywoływana wewnątrz metody run()
 ponieważ run() nie posiada referencji do wątku używa się metody statycznej

```
Thread one = new Thread(nr);
Thread two = new Thread(nr);
Thread three = new Thread(nr);
one.setName("Fred");
two.setName("Lucy");
three.setName("Ricky");
one.start();
two.start();
three.start();
```

- start powyższych wątków spowoduje że każdy wątek się rozpocznie jeden po drugim ale ich działanie jest od siebie **niezależne** a zakończyć się mogą różnie (niekoniecznie w tej samej kolejności).
- np wypisywanie coś na konsoli w każdym z wątków może dać różne wyniki dla różnych wywołań i JVM.
- kolejność wykonania działań w różnych wątkach nie gwarantuje kolejności działań
- oczywiście **wewnątrz pojedynczego wątku działania są przewidywalne**, zgodne z kodem
 - patrz przykład na str 686
 - jest to kontrolowane przez SCHEDULER na który programista nie ma wpływu
- metoda start() wąrku może byc wywołana tylko JEDEN RAZ

- można wywoływac inne metody klasy Thread (lub dziedziczącej) jak na zwykłym obiekcie ale start tylko raz
 - wywołanie start ponownie wyrzuci wyjątek (RuntimeException)

IllegalThreadStateException

- wątki o statusie *runnable* (gotowy do uruchomienia) i *dead* (zakończony) nie moga być restartowane

9.1.3.1. Thread Scheduler

- jest częścią JVM
- scheduler wybiera wątki w tanie *runnable* ale **kolejność wyboru nie jest** gwarantowana
 - watki sa kolejkowane przez scheduler
- wykonanie jest podzielone na tury, zakonczenie tury przez wątek spycha go na koniec kolejki (poola)
 - kolejnośc w kolejce (a włąścwie pool'a) nie jest gwarantowana
- nie mamy kontroli nad schedulerem ale można na niego "lekko wpływać"

Metody wpływające na wątek

java.lang.Thread

public static void sleep(long millis) throws InterruptedException
- posiada tez przeciązone wersje
public static void yield()
public final void join() throws InterruptedException
- posiada tez przeciązone wersje
public final void setPriority(int newPriority)

java.lang.Object

9.2. Stany i przejścia wątków

9.2.1. Stany

- **new** od momentu powołania do życia instancji Thread ale <u>zanim wywołana zostanie</u> metoda start() (nie jest *alive*)
- **runnable** gdy wątek jest gotowy ro uruchomienia (jest *alive*)
 - zaraz po wywołaniu **start()** ale scheduler także może powrócić do stanu runnable
- *running* gdy jest uruchomiony, po tym jak **scheduler wybrał ten proces do bycia** aktualnie wykonywanym
- waiting/blocked/sleeping gdy proces czeka na zakończenei innego procecu lub czeka

na zasób albo jest uśpiony.

- metody t.sleep() lub t.yield() są metodami statycznymi i zawsze odwołują sie do bierzącego procesu
- pomimo że wygląda to na wywołanie na referencji t to jest to metody **static** więc można to zamienić na Thread.sleep()
- dead gdy metoda run() dobiegła końca, nie można ponownie wywołąc na nim start(), (nie jest alive)

9.2.2. Sleeping

- metoda **statyczna sleep()** zmienia status wątku na **sleeping** - czyli spowalnia wątek

Thread.sleep(long millis) throws InterruptedException
Thread.sleep(long millis, int nanos) throws InterruptedException

- **Uwaga na egzaminie** często jest zmyłka i wywoływana jest sleep() na referencji co oznacza to samo co na Thread.sleep()
- w stanie sleeping wątek nic nei robi zanim nie zostanie zbudzony wówczas przechodzi w stan *runnable*
- rzuca **wyjatek (checked exception) InterruptedException** więc trzeba go obsłużyć (try lub throws)
- usypianie wątku może byc sposobem aby pozostałe wątki mogły wystartować
 - ale nadal nie jest to przewidywalne
- wątek natrafiając na metodę sleep() **musi ją wykonac** na conajmniej czas podany w argumencie
- ponieważ wątek przechodzi w stan **runnable** a nie running oznacza to że nie jest pewne że po czasie podanym w arg wątek będzie działał
 - po wybudzeniu scheduler może go wziąć w running od razu albo nie.
- gdy wątek zostanie przebudzony wczesniej niż czas podany w argumencie zostanie wyrzucony wyjątek **InterruptedException**

9.2.3. Priorytetowanie i yield()

Priorytety

- na podstawie priorytetów scheduler (JVM) wybiera jaki proces ma byc w tym momencie running
- jesli proces ma wyzszy priorytet od tych w pool'u oraz tego co działa, to on staje sie running a ten działający cofany jest na runnable
- a więc działający proces ma zawsze najwyższy priorytet od tych w poolu (gdy w pool pojawi sie wyzszy od razu staje sie *running*)
 - lub równy najwyższemu
- pomimo że priorytety mogą poprawic efektywnośc aplikacji wielowątkowej to nie można na tym polegać w 100%

- nie gwarantowane jest gdy watki w poolu maja taki sam priorytet jak ten działający
- **gwarantowane** jest to że najwyższy priorytet (gdy np jest jedyny) zadziała pierwszy
- JVM zaleznie od implementacji moze zachowywac sie roznie
 - dzielenie zcasu procesora na wątki jednoczesnie
 - lub wybiera wątek i czeka na jego koniec

Nadawanie priorytetów

- domyślnie wątek otrzymuje priorytet taki sam jak wątek go wywołujący
 przeważnie jest to '5'
- można ustawić priorytet ręcznie setPriority(int)

```
FooRunnable r = new FooRunnable();
Thread t = new Thread(r);
t.setPriority(8);
t.start();
```

- priorytety to liczby całkowite (int) zazwyczaj od 1 do 10
- numery te **nie są gwarantowane**
- można sterować wielkością domyślnych wartości:

static final:

```
Thread.MIN_PRIORITY (1) minimalny
Thread.NORM_PRIORITY (5) domyślny
Thread.MAX PRIORITY (10) maksymalny
```

Metoda yield()

oddanie procesora innemu wątkowi o tym samym priorytecie (zwalnia cpu aby inny wątek mogl go uzyc)

Metody Object.wait(), Object.notify() i Object notifyAll()

metodę notify i notifyAll oraz wait można wywołać **TYLKO w bloku/metodzie SYNCHRONIZED** (inaczej bedzie RuntimeExc) i wołać je wolno tylko z obiektów **na których odbywa się synchronizacja.**

wait na obiekcie zaklada mu monitor. notify z innego wątku na tym samym obiekcie zdejmuje monitor co powiadamia wątki ktore wykonaly wait. Wykorzystywane to moze byc w apliakcjach typu "producer" i "customer".

[notify and notifyAll are instance (non static) methods of the Object class. The notify() method wakes up a single thread that is waiting on this object's monitor. If any threads are waiting on this object, one of them is chosen to be awakened. It happens at the discretion of the thread scheduler and cannot be influenced.]

Metoda join()

```
T1{
    T2.start();
    T2.join();
}
```

powoduje że wątek T1 który uruchomił inny wątek T2 będzie czekał na jego ukonczenie (w miejscu join) i pojdzie dalej po zakonczeniu T2

Dokończyć WĄTKI s 698-729

str 698

10. Development

10.1. Komendy java i javac

10.1.1. Kompilacja javac

javac to polecenie wywołujące kompilowanie kodu

Postać polecenie to:

javac [options] [source files]

opcje i pliki z kodem oddzielamy przecinkami.

javac -help wyświetla następującą strone pomocy (*pogrubione wymagane na egzaminie*):

possible options include: Generate all debugging info -g -g:none Generate no debugging info -g:{lines,vars,source} Generate only some debugging info -nowarn Generate no warnings -deprecation
-classpath <path>Output messages about what the compiler is doing
Output source locations where deprecated APIs are used
Specify where to find many of the source are used Specify where to find user class files and annotation processors -cp <path> Specify where to find user class files and annotation processors -bootclasspath path> Override location of bootstrap class files -extdirs <dirs> Override location of installed extensions -endorseddirs <dirs> Override location of endorsed standards path -proc:{none,only} Control whether annotation processing and/or compilation is done. -processor <class1>[,<class2>,<class3>...] Names of the annotation processors to run; bypasses default discovery process -processorpath path> Specify where to find annotation processors

processorpach (pach)	specify where to find annotation processors
-d <directory></directory>	Specify where to place generated class files
-s <directory></directory>	Specify where to place generated source files
<pre>-implicit:{none,class}</pre>	Specify whether or not to generate class files for
	implicitly referenced files
-encoding <encoding></encoding>	Specify character encoding used by source files
-source <release></release>	Provide source compatibility with specified release
-target <release></release>	Generate class files for specific VM version
-version	Version information
-help	Print a synopsis of standard options
-Akey[=value]	Options to pass to annotation processors
-X	Print a synopsis of nonstandard options
-J <flag></flag>	Pass <flag> directly to the runtime system</flag>

10.1.2. Kompilacja z parametem -d

- Parametr -d określa miejsce zapisu skompilowanych klas

np: w katalogu *project* mamy dwa katalogi: src i classes. aby skompilować klasę z src do classes, z poziomu katalogu *project* podajemy:

javac -d classes src/MyClass.java

- parametr -d tworzy strukture katalogów dla skonpilowanych klas wg ich pakietów,tzn podajemy tylko katalog ./classes a kompilator stworzy dla klasy strukturę katalogów np ./classes/com/example/scjp/MyClass.class dla wywołania: javac -d classes src/com/example/scjp/MyClass.java gdy MyClass jest w pakiecie com.example.scjp

- Jeżeli katalog podany w -d nie istnieje to zostanie zgłoszony błąd kompilatora:

java:5: error while writing MyClass: classes/MyClass.class (No such file or directory)

10.2. Uruchamianie aplikacji

10.2.1. Polecenie java

- Polecenie **java** uruchamia wirtualną maszynę i aplikację. Postać polecenie:

java [options] class [args]

- options i args są opcjonalne
 - options to opcje uruchomieniowe dla wirtualnej maszyny
 - args to argumenty dla aplikacji
- podajemy co najmniej jedną skompilowaną klasę bez rozszeżenia .class

java -DmyProp=myValue **MyClass** x 1 -- spowoduje utworzenie propertiesa myProp i uruchomienie MyClass z argumentami x i 1

10.2.2. Użycie propertiesów

- mechanizm java.util.Properties umozliwia uzyskanie informacji takich jak wersja systemu, wersja jvm oraz przekazywania prpertiesów przy starcie
- "wstrzykniecie propertiesa" podczas uruchamiania odbywa się prze parametr -D

java -**D**myProp=myVal Program // gdzie myProp to nazwa propert a myVal to wartość.

wartość musi być podana bez spacji lub w cudzysłowach ""

//

między -D i nazwą **nie może być spacji**

- innym sposobem dodania propertiesa jest dodanie w kodzie:
 Properties p = System.getProperties();
 - p.setProperty("myProp", "myValue");
- pobranie propertiesa w kodzie:
 p.getProperty(String nazwa) // p.getProperty(String nazwa, String defaulVal)

10.2.3. Użycie parametrów uruchomieniowych programu

- argumenty przekazujemy za pomocą:

java Program param1 param2

- są przypisywane do tablicy args w metodzie main:

- tablica args jest ma wielkosc równą ilości argumentów
- pierwszy argument jest pod args[0] itd...

10.3. "przeszukiwanie" klas - Classpath

- szukanie klas dotyczy zarówno kompilacji javac jak i uruchomienia java
- algorytm szukania dla java i javac jest taki sam:
 - szukają w tym samym miejscu
 - szukają w tej samej kolejności
 - gdy znajdą, nie przeszukują dalej
- pierwszym miejscem szukania są klasy JSE (*pathToJava/jre/lib/ext*), następnie katalogi w classpath
- classpath można zadeklarować w **zmiennych srodowiskowych systemu** lub **w command-line podczas wywołania**
- zmienna JAVA_HOME jest uzywana aby skrócić długie classpath

10.3.1. Classpath - deklaracja i użycie

- classpath określa katalogi z klasami
- w sytemach unix separator katalogów to / a katalogi oddzielone dwukropkiem
 - w windowsie separator katalogów to \ a katalogi oddzielone średnikiem ;
 - egzamin: notacja unixowa
- przykład jako parametr command-line'a
 - -classpath /com/foo/acct:/com/foo
- -cp /com/foo/acct:/com/foo // skrót -cp nie musi działać na wszystkich
- deklarując katalog nie jest uwzględniany jego katalog nadrzędny
- kolejność katalogów ma znaczenie i jest przeszukiwana od lewej do prawej
- kropka oznacza katalog bierzący (gdy nie podano w <u>javac</u> domyślnie jest dodawany katalog bierzacy gdy *javac Klasa.java*)

10.3.2. Classpath przy PAKIETACH

- nazwa klasy wraz z pakietem jest nazwą ATOMOWĄ w znaczeniu classpatha:
 com.example.mypackage.Klasa
- klasa wraz z pakietem musi odpowiadać strukturze katalogów: com.example.package = com/example/package
- classpath musi zawierać ścieżkę **absolutna lub relatywną** względem katalogu biezacego przy ścieżkach relatywnych trzeba uważać na to jaki jest bieżący katalog!

10.4. Pliki JAR

- pliki **JAR** to **archiwa ze skompresowanymi klasami** wraz z odpowiednią **strukturą katalogów**
- **tworzenie** JARa:

```
z katalogu nad strukturą pakietów (katalog myApp zawiera strukturę z klasami): jar -cf MyJar.jar myApp
```

- listowanie JARa:

jar -tf MyJar.jar

10.4.1.Przeszukiwanie klas w JARach

- podobne do przeszukiwania w classpath ale należy dodać nazwe jara wraz ze ścieżką:

javac -classpath myPath/myApp.jar Program.java

10.5. Importy statyczne

str 776

