

Tworzenie SOLIDnego kodu obiektowego w C++

Praktyczne Aspekty Rozwoju Oprogramowania

- Piotr Kowalczyk, Piotr Śliwa
- 13-04-2016

Kwestie organizacyjne

- Kurs Praktyczne Aspekty Rozwoju Oprogramowania został przygotowany przez pracowników firmy Nokia Networks.
- Uczestnicy kursu otrzymają dawkę wiedzy z zakresu rozwoju oprogramowania wraz z przykładami zastosowań praktycznych.
- Harmonogram oraz materiały dodatkowe są dostępne w serwisie Moodle:
 - PWr: <http://pst.pwr.wroc.pl/moodle/>
 - UWr: <http://kno.ii.uni.wroc.pl/ii/>
- Prosimy o wyciszenie telefonów oraz wpisanie się na listę obecności.

Agenda

- Wartości oprogramowania
- Dobre praktyki projektowania zorientowanego obiektowo
- Zasada odwrócenia zależności
- Zasada pojedynczej odpowiedzialności
- Zasada segregacji interfejsów
- Przerwa (10min)
- Zasada otwarte-zamknięte
- Zasada podstawienia Liskov

Wartości oprogramowania

- Wartość wtórna: wyraża się przez istniejącą funkcjonalność oprogramowania, zgodność z wymaganiami oraz brak błędów.
- Wartość pierwotna: wyraża się poprzez zdolność do szybkiego wprowadzania zmian oraz dodawania nowych funkcjonalności.
- Dług techniczny: jest zaciągany w momencie tworzenia oprogramowania bez uwzględnienia możliwego kierunku jego rozwoju.
- Może się zdarzyć, że wprowadzenie zmian w oprogramowaniu jest tak kosztowne, że bardziej opłacalne jest wykonanie projektu od nowa.

SOLID

- Mnemonik opiewający 5 zasad dobrego kodu obiektowego.
- Stosowanie tych zasad ułatwia w przyszłości rozwijanie oprogramowania.
- Zaproponowany przez Roberta C. Martina (ale nie jest on autorem wszystkich zasad).
- Nie jest związany z konkretnym językiem programowania.
- SOLID został opracowany na podstawie wieloletnich doświadczeń programistów.

SOLID

- **S**ingle responsibility principle (Zasada jednej odpowiedzialności)
- **O**pen/closed principle (Zasada otwarte/zamknięte)
- **L**iskov substitution principle (Zasada podstawienia Liskov)
- **I**nterface segregation principle (Zasada segregacji interfejsów)
- **D**ependency inversion principle (Zasada odwrócenia zależności)

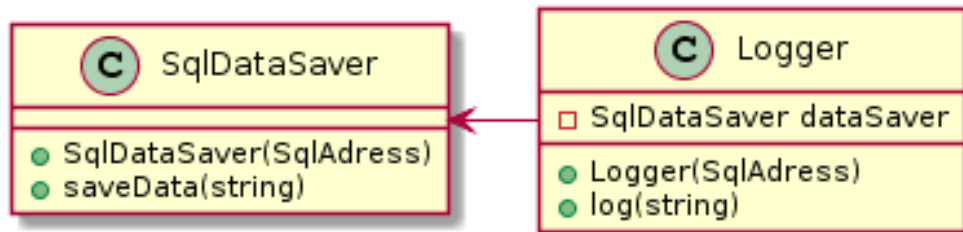
Dependency inversion principle (Zasada odwrócenia zależności)



Dependency inversion principle

Problem

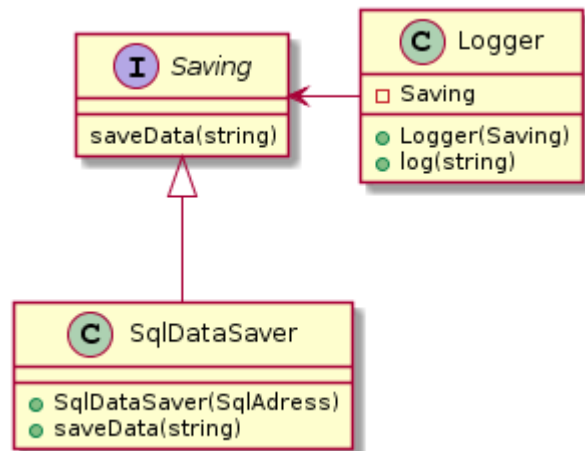
- Projekt wymaga logowania zdarzeń do bazy danych.
- Programiści zdecydowali korzystać z SQL.
- Szczegóły są enkapsulowane w klasie `SqlDataSaver`.
- Klasa `Logger` bezpośrednio wykorzystuje `SqlDataSaver`.



Dependency inversion principle

Rozwiązanie

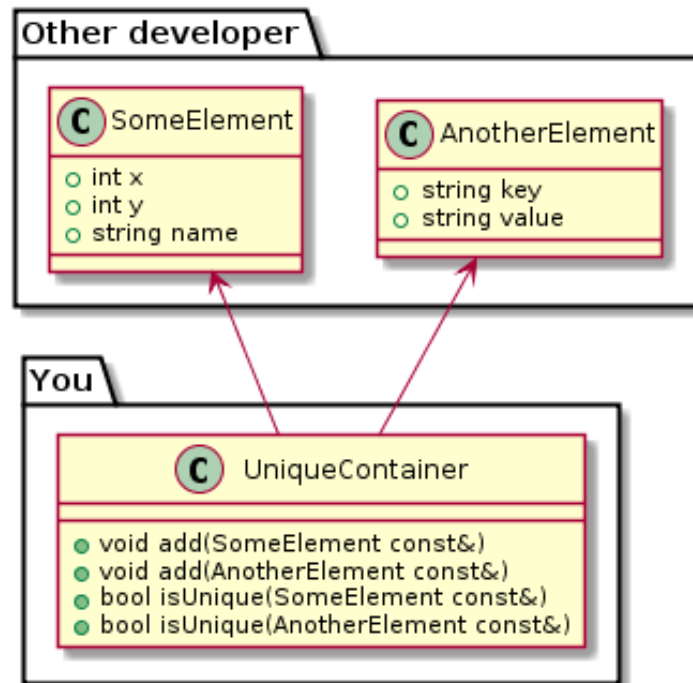
- Pozbywamy się niepotrzebnej zależności poprzez wprowadzenie interfejsu (klasy abstrakcyjnej).
- Teraz `Logger` nie zależy od niskopoziomowych szczegółów implementacji.



Dependency inversion principle

Inny przykład

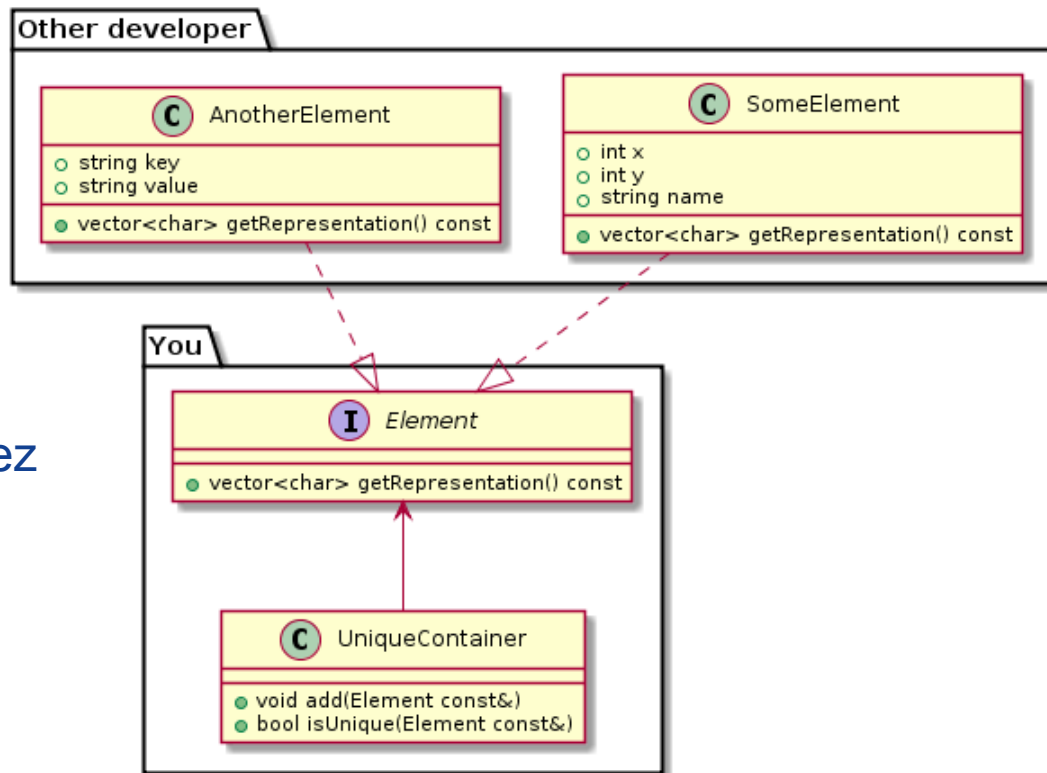
- Dwóch programistów rozwija projekt.
- Kod rozwijany wspólnie jest od siebie zależny.
- Dodawanie kolejnych elementów powoduje konieczność modyfikacji klasy `UniqueContainer`.



Dependency inversion principle

Inny przykład

- Każdy z programistów może rozwijać swoją część kodu bez wpływu na inne.
- Wszystkie klasy zależą teraz od abstrakcji.



Dependency inversion principle

Posumowanie

- „zapachy” towarzyszące naruszeniu zasady odwrócenia zależności:
 - Dużo zależności w kodzie.
 - Kod staje się sztywny.
 - Podczas projektowania podejmowane są wybory bibliotek niskopoziomowych.
 - Brak/moło interfejsów.
- Cechy kodu nienaruszającego zasady odwrócenia zależności:
 - Kod jest modułowy.
 - Brak zależności pomiędzy modułami, klasami.
 - Obiekty komunikują się poprzez interfejsy.
 - Implementacja zależy od ogólnych interfejsów. Nigdy na odwrót.

Dependency inversion principle (Zasada odwrócenia zależności)

„Moduły wysokopoziomowe nie powinny
zależać od modułów niskopoziomowych.
Jedne i drugie powinny zależać od abstrakcji.”

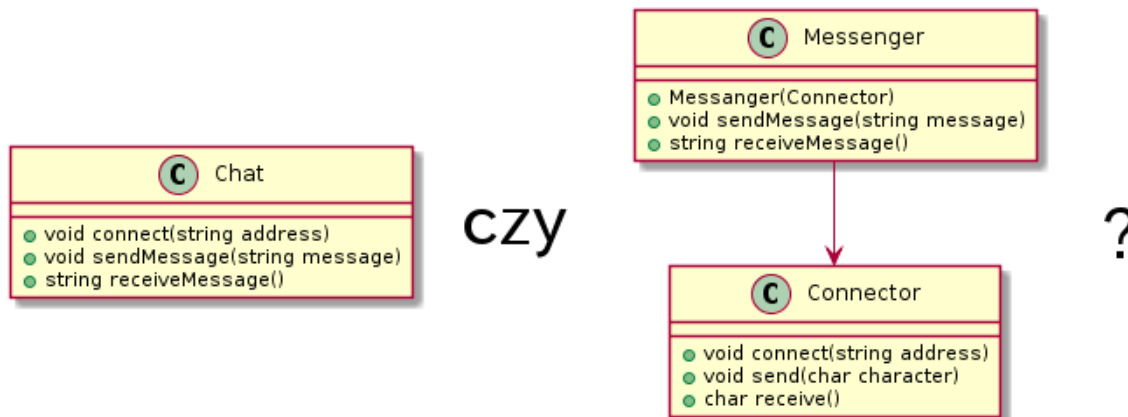
Single Responsibility Principle

(Zasada jednej odpowiedzialności)



Single responsibility principle

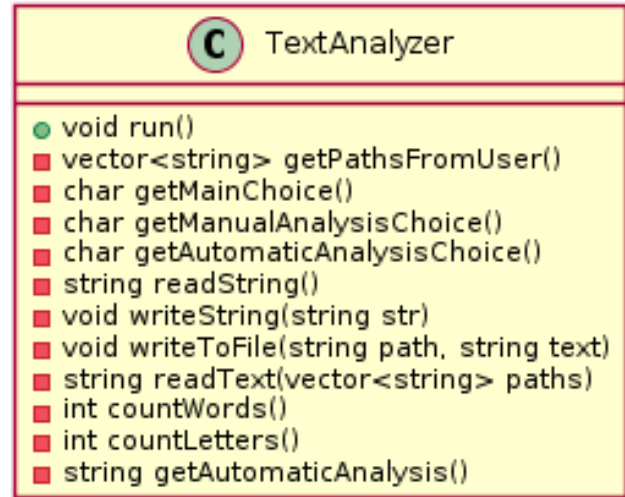
Problem



Single responsibility principle

Problem

- Klasa `TextAnalyzer` ma zbyt wiele odpowiedzialności.
- Zmiana dowolnej metody wymaga rekompilacji całej klasy `TextAnalyzer`, oraz wszystkich klas, które niej zależą.
- Brak logicznego podziału zadań na klasy.



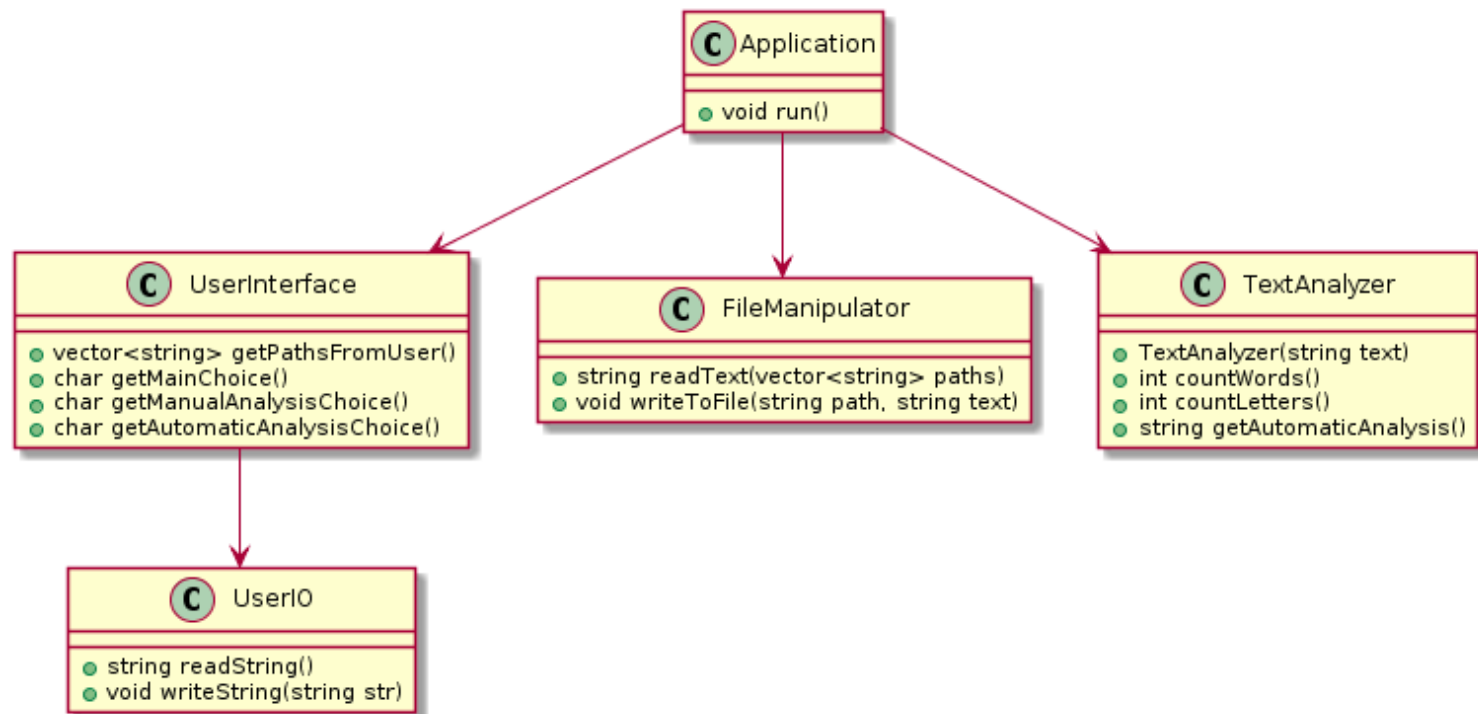
Single responsibility principle

Co to jest jedna odpowiedzialność?

- Odpowiedzialność jest to zbiór operacji, które odpowiadają potrzebie jednego aktora.
- Aktorem może być np.
 - logika biznesowa,
 - architektura (połączenie sieciowe)
 - warstwa prezentacji (generowanie raportów, wyświetlanie danych)
 - warstwa utrwalania (baza danych)
- Innymi słowy: klasa posiada jedną odpowiedzialność, jeśli istnieje tylko jeden powód, dla którego będziemy ją zmieniać.

Single responsibility principle

Przykładowe rozwiązanie



Single responsibility principle

Posumowanie

- „zapachy” towarzyszące naruszeniu zasady jednej odpowiedzialności:
 - Istnienie antywzorca „The God class”.
 - Kod staje się „sztywny” – bardzo trudne staje wprowadzanie zmian.
 - Kod staje się „kruchy” – drobna zmiana może spowodować wiele błędów w nieoczekiwanych miejscach.
- Cechy kodu nienaruszającego zasady jednej odpowiedzialności:
 - Nie istnieje więcej niż jeden powód do modyfikacji danej klasy
 - Jedna odpowiedzialność klasy nie znaczy że może ona mieć tylko jedną metodę!
 - Kod jest łatwo rozwijalny przez dużą grupę programistów (małe prawdopodobieństwo konfliktów).
 - Ułatwione ponowne wykorzystanie klas w innym miejscu.

Single Responsibility Principle (Zasada jednej odpowiedzialności)

„Powód do modyfikacji klasy powinien być tylko jeden.”

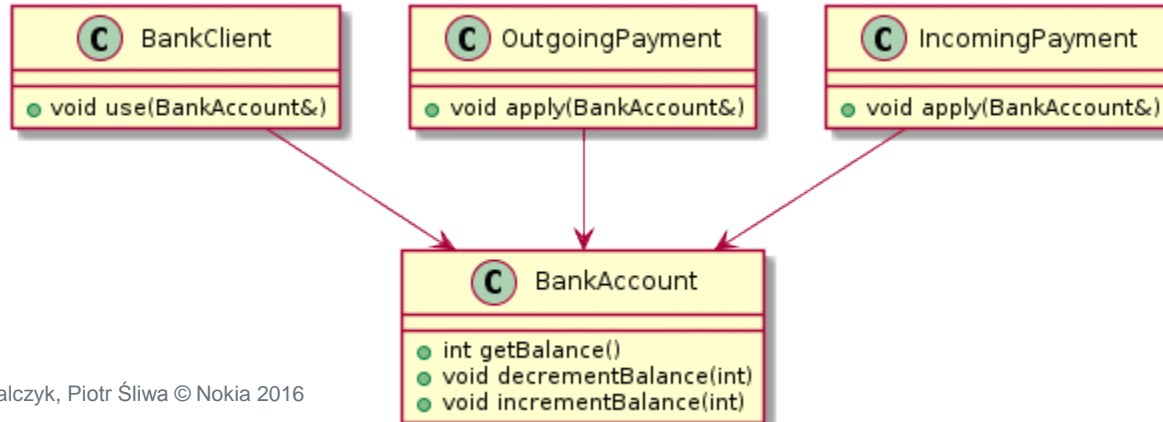
Interface Segregation Principle (Zasada segregacji interfejsów)



Interface segregation principle

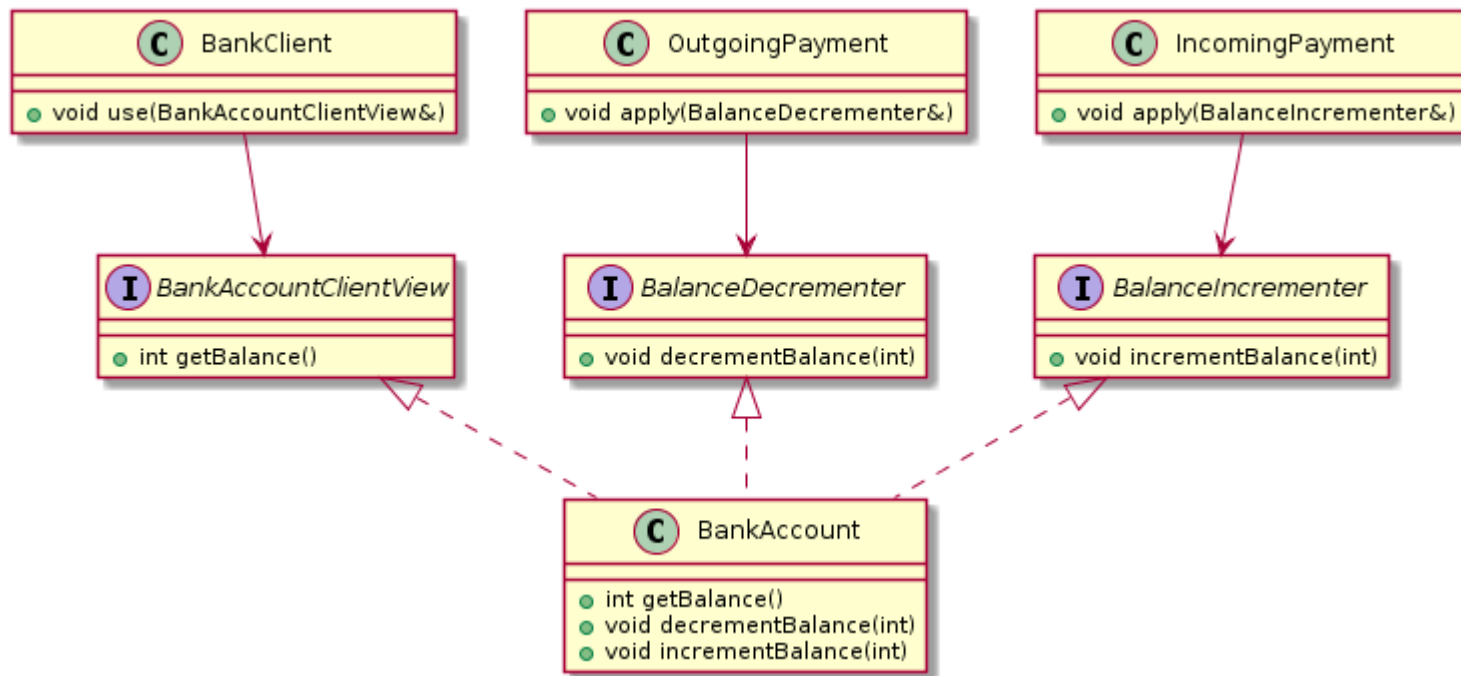
Problem

- Klasa `BankAccount` ma wiele metod używanych przez wielu klientów.
- Każdy z klientów wykorzystuje tylko część metod, a z pozostałych nie powinien korzystać.
- Modyfikując dowolną metodę musimy przekompilować wszystkich klientów.
- Nie możemy jej podzielić ze względu na implementację.



Interface segregation principle

Rozwiązanie



Interface segregation principle

Posumowanie

- „zapachy” towarzyszące naruszeniu zasady segregacji interfejsów:
 - Istnienie antywzorca „The God class”.
 - Brak interfejsów (klas abstrakcyjnych).
 - Jeśli interfejsy (klasy abstrakcyjne) istnieją, to są dokładnie tym samym zbiorem metod co implementujące je klasy.
 - Kod staje się „kruchy”. Duża podatność na błędy jeśli klasa kliencka ma dostęp do metod, do których nie powinna mieć dostępu.
 - Klasy zależą od metod, których nie używają.
- Cechy kodu nienaruszającego zasady segregacji interfejsów:
 - Żadna klasa nie jest zależna od metod z których nie korzysta.

Interface Segregation Principle (Zasada segregacji interfejsów)

„Klienci nie powinni być zmuszeni do zależności od metod, których nie używają.”

Open/Closed Principle

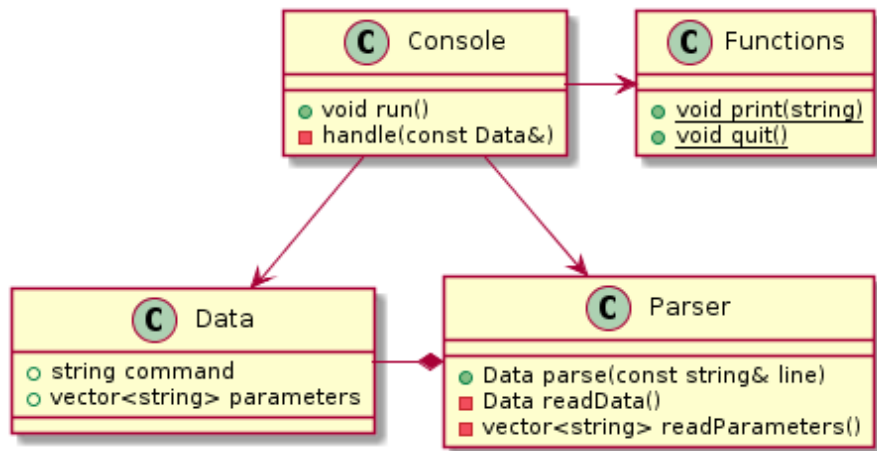
(Zasada otwarte/zamknięte)



Open/closed principle

Problem

- Aplikacja `Console` obsługująca komendy: „**print**” oraz „**quit**”.
- Klasa `Parser` rozpoznaje rodzaj komendy oraz oddziela ją od argumentów.
- Metoda `Console::handle()` dokonuje wyboru właściwej funkcji obsługującej komendę.
- Pojawia się nowe wymaganie. Dodajemy nową komendę.
- Aby to zrobić należy zmodyfikować istniejący kod.



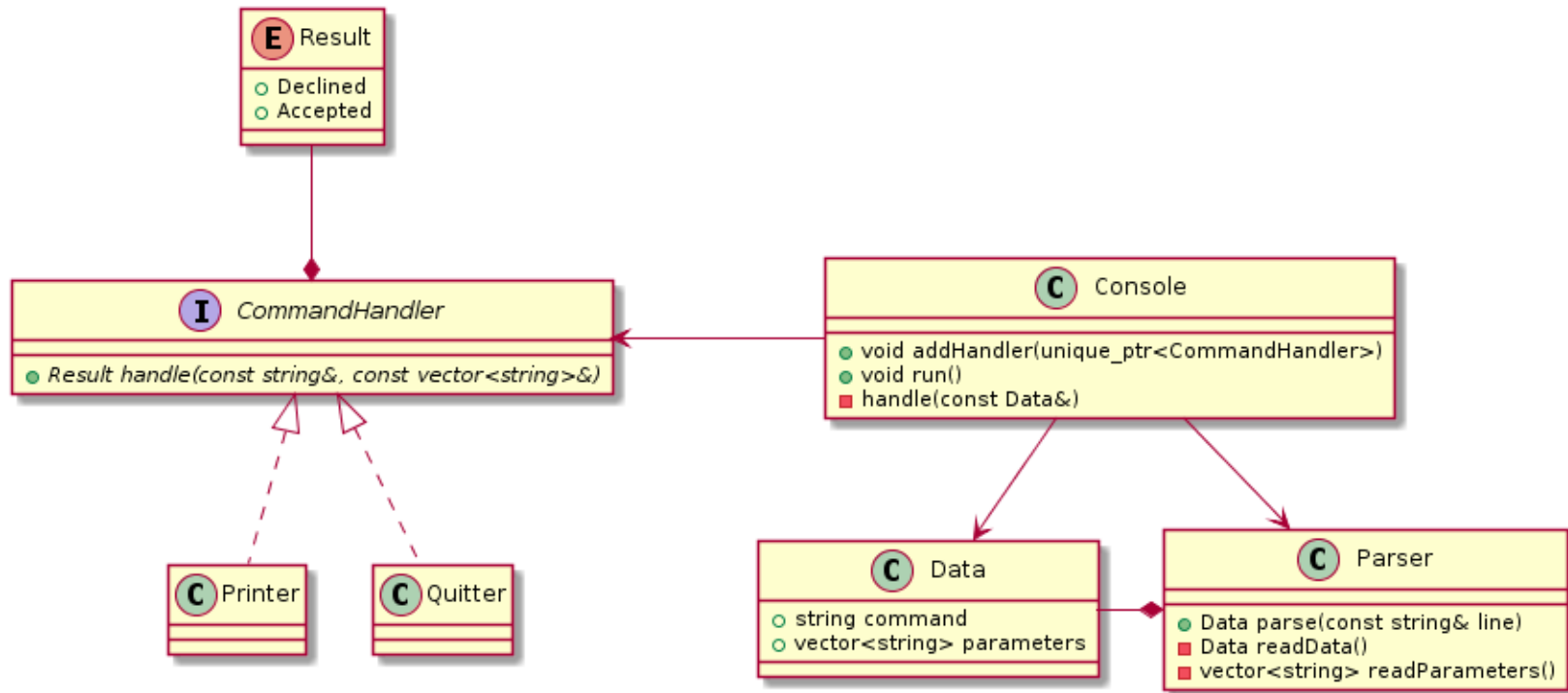
Open/closed principle

Jak być jednocześnie otwartym i zamkniętym?

- Oprogramowanie powinno być otwarte na dodawanie nowych funkcjonalności.
- Oprogramowanie powinno być zamknięte na zmiany w już istniejącym kodzie.
- Jeśli pojawiają się nowe wymagania powinniśmy móc je zaimplementować tworząc nowy kod, nie modyfikując już istniejącego.
- Aby zaprojektować kod w taki sposób musimy przewidzieć przyszłe zmiany.
- „Oś zmian jest osią zmiany, tylko wówczas, gdy zmiany rzeczywiście występują”.

Open/closed principle

Rozwiązanie



Open/closed principle

Posumowanie

- Cechy kodu nienaruszającego zasady otwarte/zamknięte:
 - Logika biznesowa jest enkapsulowana w pojedynczych, polimorficznych klasach.
 - Nowe funkcjonalności dodajemy na zasadzie „pluginów”.
 - Ułatwione powtórne wykorzystanie kodu.
 - Zredukowanie złożoności metod. Brak konieczności używania konstrukcji `switch case`.
 - Dodanie lub zmiana wymagań nie narusza już istniejącego (i działającego) kodu.
- Wady:
 - Musimy wcześniej przewidzieć kierunek rozwoju oprogramowania.
 - Nadużywanie tej zasady wprowadza niepotrzebną złożoność kodu.

Open/Closed Principle (Zasada otwarte/zamknięte)

„Przy zmianie wymagań nie powinien być zmieniany stary, działający kod, ale dodawany nowy, który rozszerza zachowania.”

Liskov Substitution Principle

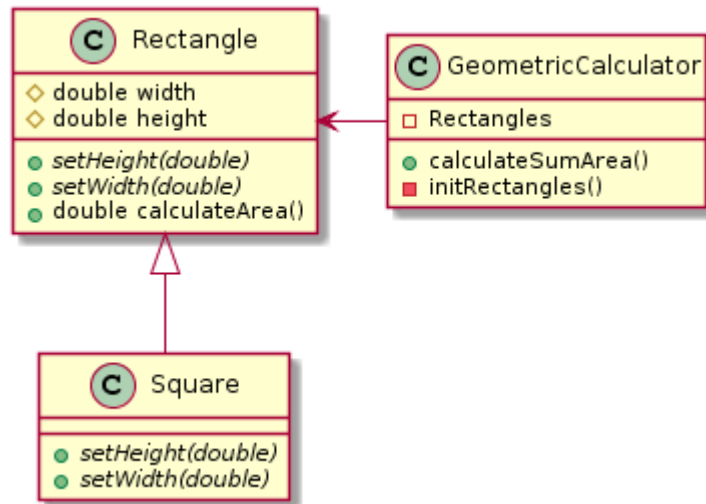
(Zasada podstawienia Liskov)



Liskov substitution principle

Problem

- Klasa `GeometricCalculator` wykorzystuje polimorficznie 2 obiekty: `Rectangle` oraz `Square`.
- Klasa `Square` dziedziczy z `Rectangle`, ponieważ każdy kwadrat jest prostokątem.



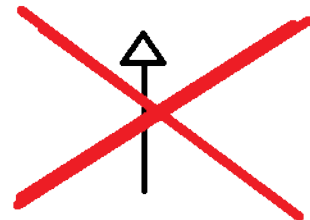
Liskov substitution principle

Zasada reprezentowalności

- Kod reprezentuje prawdziwe obiekty.
- Reprezentacja (kod) nie współdzieli relacji, które istnieją pomiędzy reprezentowanymi obiektami.



```
class Rectangle  
{  
    ...  
}
```

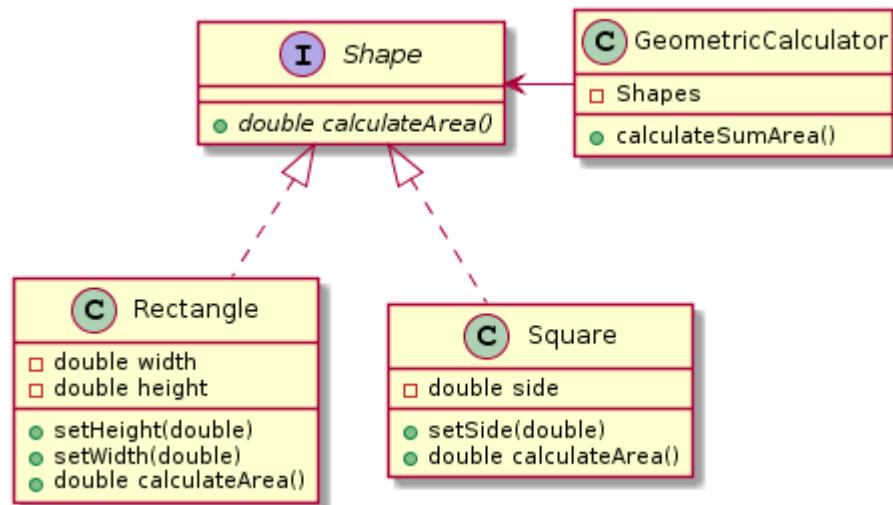


```
class Square  
{  
    ...  
}
```

Liskov substitution principle

Rozwiązanie

- Ponieważ `Square` nie może dziedziczyć po `Rectangle` tworzymy interfejs `Shape`, który jest implementowany przez obydwie klasy.
- Tworzenie obiektów nie powinno być odpowiedzialnością klasy `GeometricCalculator`.
- Przenosimy tworzenie obiektów do „main part” lub dedykowanej fabryki.



Liskov substitution principle

Posumowanie

- „zapachy” towarzyszące naruszeniu zasady podstawienia Liskov:
 - RTTI.
 - Używanie instrukcji `switch/case`.
 - Pojawianie się niepożądanych zależności między klasami.
- Cechy kodu nienaruszającego zasady podstawienia Liskov:
 - Korzystanie z klasy pochodnej jest takie samo jak korzystanie z klasy bazowej.
 - Kod zachowuje się poprawnie po podstawieniu dowolnego typu pochodnego w miejsce bazowego.
 - Brak potrzeby znajomości typu.
 - Brak zależności pomiędzy klasami pochodnymi a klientem.

Liskov Substitution Principle

(Zasada podstawienia Liskov)

„Poszukujemy następującej właściwości podstawiania: jeśli dla każdego obiektu O_1 typu S istnieje obiekt O_2 typu T taki, że dla wszystkich programów P zdefiniowanych w kategoriach T zachowanie P pozostanie niezmiennione, gdy O_1 zostanie podstawione przez O_2 , to S jest podtypem T .”

Barbara Liskov

Liskov Substitution Principle

(Zasada podstawienia Liskov)

„Musi być możliwość podstawienia typów pochodnych za ich typy bazowe.”

NOKIA