Podejście funkcyjne do obsługi kolekcji w języku C++

Krzysztof Osiecki

17 kwietnia 2017

Spis treści

1	Ome	ówienie funkcyjnego paradygmatu programowania	3					
	1.1	Czym jest paradygmat programowania	3					
	1.2	Cechy paradygmatu funkcyjnego	3					
	1.3	Efekty uboczne, w programowaniu funkcyjnym	4					
	1.4	Dlaczego paradygmat funkcyjny?	4					
	1.5	Domknięcia i wyrażenia lambda jako sposób realizacji paradygmatu	5					
	1.6	Kolekcje jako strumienie danych	5					
	1.7	Realizacja paradygmatu w języku JavaScript	5					
	1.8	Opis podstawowych operacji funkcyjnych	8					
	1.9	Realizacja paradygmatu w języku C $\#$	9					
	1.10	Realizacja paradygmatu w języku Java	10					
	1.11	Realizacja paradygmatu w języku C++ $\ \ldots \ \ldots \ \ldots$	10					
2	Zalety programowania funkcyjnego w rozwiązaniach praktycz-							
	nycl	1	11					
	2.1	Podstawowe problemy i zadania w programowaniu aplikacji biz-						
		nesowych	11					
	2.2	Porównanie różnic podejścia funcyjnego i imperatywnego w roz-						
		wiązywaniu problemów	12					
	2.3	Analiza przykładowych rozwiązań w przypadku różnych paradyg-						
		matów	14					
3	Analiza wydajności istniejących rozwiązań funkcyjnych							
	3.1	Prezentacja zakresu testów i opis środowiska	16					
	3.2	Kryteria wyboru rozwiązań wraz z przedstawieniem wybranych .	16					
	3.3	Przedstawienie i analiza wyników	16					
4	Prezentacja opracowanego rozwiązania							
	4.1	Kod źródłowy	17					
	4.2	Opis zakresu możliwości przygotowanego rozwiązania	21					
	4.3	Porównanie przygotowanego API z istniejącymi w innych językach	21					
	4.4	Testy weryfikujące wydajność rozwiązania względem natywnego						
		języka C++	21					
	4.5	Testy przygotowanego API w porównaniu z innymi gotowymi roz-						
		wiązaniami	22					
	4.6	Ocena ergonomi przygotowanego rozwiazania	22					

Wstęp

Programowanie samo w sobie jest procesem mającym na celu stworzenie działającego oprogramowania. W celu wykonania całego tego procesu podejmuje się wiele działań. Etapami procesu programowania są: projektowanie, testowanie i utrzymanie kodu, a także przede wszystkim to co może być przez niektórych utożsamiane z programowaniem, czyli pisanie kodu programów. Obecnie dąży się do strukturalizowania każdego z tych etapów. Powstały różne metodyki oraz modele, mające ułatwić zarządzanie wytwarzaniem oprogramowania. Sa one różne w zależności od skali projektów, terminów czy stopnia wydajności bądź zdolności do podejmowania autonomicznych decyzji przez programistów. U podstaw każdej z metodyk leży ostatecznie kod programu. Kod, który może być napisany na wiele sposobów w wielu językach programowania. Podobnie jak w przypadku metodyk, języki różnią się między sobą stopniem dopasowania do konkretnych rozwiązań. W pierwszej części niniejszej pracy przedstawiona została szersza kategoria podejścia do tworzenia programów, wykraczająca poza określenie jej w obrębie jednego języka. W drugiej zaś części zaprezentowano próbę szerszej realizacji tego podejścia w języku C++.

Rozdział 1

Omówienie funkcyjnego paradygmatu programowania

1.1 Czym jest paradygmat programowania

Wspomniana we stępie kategoria podejścia do tworzenia programów określana jest mianem paradygmatu programowania. Paradygmat nie jest określany przez język programowania, lecz przez sposób w jaki programista opisuje problem, który rozwiązuje. Paradygmaty podzielić można na dwie główne grupy. Paradygmat imperatywny oraz deklaratywny. W paradygmacie imperatywnym, motywem przewodnim programu jest instrukcja. Instrukcja stanowi rozkaz dla procesora, zaś program składa się z wykonania odpowiedniej ilości takich rozkazów. Jest to chyba najbardziej rozpowszechniona, kategoria programowania. Powodem takiego stanu rzeczy jest najprawdopodobniej fakt, iż języki imperatywne sa tymi, od których w większości przypadków zaczyna się naukę programowania. Wydawać by się jednak mogło, że bliższy ludzkiemu sposobowi rozwiązywania problemów będzie podejście deklaratywne. W paradygmacie deklaratywnym program stanowi opis rozwiązania. Programista nie odpowiada, za instruowanie procesora jak ma wykonywać poszczególne czynności. Opisuje tylko spodziewany rezultat, a właściwie cechy tego rezultatu. Zadaniem komputera, a w zasadzie kompilatora, bądź interpretera, konkretnego języka jest odpowiednie dopasowanie działań w celu uzyskania odpowiednich rezultatów. W praktyce rzadko spotyka się języki w całości oparte tylko na jednym paradygmacie. Wynika to z ograniczeń jakie muszą być realizowane w celu pełnego spełnienia założeń, każdego z nich. Najczęściej okazuje się, że idealnym rozwiązaniem jest połączenie najlepszych cech każdego z nich. W praktyce określenie paradygmat często wymienia się na programowanie. Oznacza to, że pojęcia programowanie deklaratywne i paradygmat deklaratywny są tożsame, dlatego będą w niniejszej pracy stosowane wymiennie.

1.2 Cechy paradygmatu funkcyjnego

Programowanie funkcyjne jest odmianą programowania deklaratywnego. Główną cechą tego paradygmatu jest skupienie uwagi na funkcjach i obliczaniu

ich wartości. W programowaniu funkcyjnym, funkcja zachowuje się tak samo jak funkcja matematyczna. To znaczy, że dla parametrów dla których jest poprawnie zdefiniowana, będzie zawsze zwracać tą samą wartość. Wykonanie programu polega zatem na obliczeniu wartości składających się na niego funkcji.

1.3 Efekty uboczne, w programowaniu funkcyjnym

Ważna cecha funkcji w sensie matematycznym jest jej bez stanowość. Każda funkcja matematyczna posiada swoją definicję, która określa jej wynik w zależności od zadanych argumentów. Dla określonego zbioru argumentów funkcja zawsze zwróci ustaloną warość. Niezależnie od czynników zewnętrznych ani ilości jej wywołań. Programowanie funkcyjne jako bazujące silnie na matematycznych podstawach, stara się emulować takie zachowanie funkcji. W programowaniu imperatywnym sytuacja wygląda inaczej. Można powiedzieć, że większą część programowania imperatywnego stanowi coś co określa się mianem efektów ubocznych. Każde zachowanie funkcji (tutaj programistycznej, nie matematycznej) nie będące wyliczeniem i zwróceniem wartości nazywane jest efektem ubocznym. W przypadku imperatywnego programowania będą to na przykład: operacje obsługi wejścia/wyjścia, utworzenie zmiennej, czy obiektu w pamięci, modyfikacja struktury danych. Z funkcyjnego punktu widzenia, tego typu operacje są brudne i nie pozwalają na zachowanie czystości języka funkcyjnego. Trudno jednak nie zauważyć jak wielkie znaczenie w świecie obecnego tworzenia oprogramowania odgrywa możliwość interakcji użytkownika z systemem. A skoro operacje wejścia/wyjścia nie są dozwolone w języku funkcyjnym, nie trudno się domyślić, że tego typu język raczej nie ma szans podbić komercyjnego rynku.

1.4 Dlaczego paradygmat funkcyjny?

Pomimo tej wady, paradygmat funkcyjny posiada cechy, które niewatpliwie stanowią jego ogromną zaletę. Sprawiły one, że nie został on zapomniany, a raczej powraca co jakiś czas w różnych formach i znajduje drogę do najpopularniejszych współcześnie języków. Przede wszystkim jako podzbiór paradygmatu deklaratywnego, programowanie funkcyjne nie wymaga od nas, konkretnego opisu działania, lecz opisu oczekiwanego przez nas wyniku. Dodatkowo potraktowanie funkcji jako obywatela pierwszej kategorii sprawia, że normalnym staje się możliwość przekazania jednej funkcji jako parametru drugiej i wywołania jej kiedy będzie potrzebna, z argumentami, któe w momencie jej tworzenia mogły być nie dostępne. Daje to w ręce programisty naprawde potężne narzędzie, w przypadku aplikacji sterowanych zdarzeniowo. Na koniec zostawiam cechę, która sprawia, że w ogóle następuja próby wplatania paradygmatu funkcyjnego do imperatywnych języków (przecież, imperatywnie i tak można te operacje wykonać). Cechą tą jest składnia, która w językach funkcyjnych jest niezwykle atrakcyjna dla programisty. Korzystając z funkcyjnych interfejsów, nie spotkamy kodu w którym przez piętnaście kolejnych linii definiujemy zmienne, po to żeby w szesnastej utworzyć z ich pomocą obiekt, a w siedemnastej wykonać na tym obiekcie jakąś metodę. Operacja sortowania w programowaniu funkcyjnym wymaga od nas kolekcji do posortowania i funkcji definiującej liniowy porządek na obiektach tej kolekcji. Jest to oczywiście tylko i wyłącznie kwestia odpowiednio wysokopoziomowego API. Jednak utworzenie go w sposób przyjazny dla użytkownika jest dużo łatwiejsze w językach, które paradygmat funkcyjny starają się adaptować, niż w tych, które zdecydowanie go odrzucają.

1.5 Domknięcia i wyrażenia lambda jako sposób realizacji paradygmatu

Jednym ze sposobów realizacji funkcyjnych aspektów w językach imperatywnych, są wyrażenia lambda. Wyrażenia te są w rzeczywistości, anonimowymi funkcjami, które można łatwo definiować i przekazywać jako parametry. Pojęcie lambd pozwoliło traktować je jako obiekty w językach w których funkcje, nie są domyślnie traktowane jako obiekty pierwszej kategorii. Najważniejszą ich cechą, która zapewnia ich użyteczność jest łatwość ich definiowania. Lambdę można zdefiniować w miejscu w którym jest potrzebna i przekazać od razu do wykonania innej funkcji, bądź jeśli istnieje potrzeba ponownego użycia, przypisać do zmiennej i wykorzystywać wielokrotnie. Od strony formalnej, lambdy stanowią konkretną implementację koncepcji domknięcia.

Definicja 1. Domknięcie – w metodach realizacji języków programowania jest to obiekt wiążący funkcję lub referencję do funkcji oraz środowisko mające wpływ na tę funkcję w momencie jej definiowania.

Domknięcie stanowi więc pojęcie szersze, którym można określić wszystkie implementacje pozwalające na użycie funkcji w kontekście obiektu, w paradygmacie programowania obiektowego.

1.6 Kolekcje jako strumienie danych

Wszystkie kolekcje, można przy przyjęciu odpowiedniego poziomu abstrakcji patrzeć jak na strumień danych. Zarówno listy jak i drzewa, poza faktem, zapewnienia struktury, dla danych w której łatwo można nimi zarządzać, stanowią często źródło, które należy zużyć. Oczywiście kolejność iteracji po poszczególnych elementach może być różna, różne może być także podejście do konieczności przejścia po wszystkich elementach. Kluczową jednak cechą jest chęć wykonania pewnej operacji na całym, bądź przefiltrowanym w jakiś sposób zbiorze danych. Podejście takie i korzyści, które z niego płynął, są główną przyczyną powstania niniejszej pracy. Tego typu rozwiązania, zaimplementowano już w wielu językach programowania. W następnych podroździałach przestawiono, sposoby implementacji tych rozwiązań.

1.7 Realizacja paradygmatu w języku JavaScript

Javascript jest językiem, wieloparadygmatowym. Jednak można powiedzieć, że najistotniejsze ze składających się na sukces tego języka cech to jego zdarzeniowość (z angielskiego event-drivent), oraz funkcyjność. O sile

javacriptu stanowi właśnie łatwość definiowania zachowań obiektów poprzez określenie funkcji mającej wykonać się w przypadku wystąpienia konkretnego zdarzenia. Obiekty opakowujące funkcje, czyli domknięcia, dokonują przechwycenia (z angielskiego capture), zmiennych przez referencję. Oznacza to, że mają do nich pełen dostęp i możliwość ich modyfikacji. Koncepcja ta choć niezwykle praktyczna, może jednak powodować niekiedy problemy, kiedy jakaś nieznana deweloperowi funkcja zaczyna modyfikować jego obiekty. Specyfika wykorzystania języka powoduje czasami nieporozumienia w kontekście referencji do aktualnego obiektu, this. Każda z funkcji definiowanych w ten sposób definiuje swój własny obiekt this. W przypadku konstruktorów będzie to nowo utworzony obiekt. W trybie strict; mniej łaskawym dla niejasnych instrukcji, blokującym niekture konstrukcje, traktującym część cichych błędów, jako błędy diałnia); undefined, czyli brak obiektu. Zaś w przypadku wykonania funkcji, jako metody konkretnego obiektu, będzie to tak zwany context object. Tego typu zachowania, często prowadzą do błędow w rozumieniu i poprawnym pisaniu kodu. Deweloper spodziewa się, this, będze obiektem okalającym, co nie będzie prawdą. Tego typu zachowanie, jest jednak omijane poprzez przypisanie potrzebnej wartości this do obiektu, który będzie przechwycony przez domkniecie.

Na listingu 1.1, zobrazowany jest przykład definiowania funkcji w języku javascript. Jak widać definicja funkcji rozpoczyna się od słowa kluczowego function, po którym następuje opcjonalna nazwa (w przypadku funkcji wewnętrznej pominieta). Dalej w nawiasach okrągłych znajduje się lista parametrów funkcji, zaś na końcu ograniczony przez nawiasy klamrowe blok działania funkcji. Jak pokazuje przykład, możliwa jest praktcznie całkowita dowolność w traktowaniu funkcji jako obiektu. W linii siódmej, do obiektu domknięcie przypisany zostaje wynik funkcji licznik, czyli w tym przypadku funkcja anonimowa zdefiniowana, której definicja rozpoczyna się w linii trzeciej. W tym też miejscu utworzona zostaje zmienna lokalna liczba funkcji licznik, a jej referencja przekazana jest do anonimowej funkcji, która przypisana jest do zmiennej domknięcie. Dlatego też kolejne wywołania tej funkcji, powodują zwiększanie licznika i wypisywanie w wyniku liczby o jeden większej od poprzedniej. W linii dziesiątej zastosowano inne rozwiązanie. Do zmiennej obiektLicznika przypisano funcję licznik, zamiast wyniku jej wykonania. Dwukrotne wywołanie funkcji określających ten obiekt powoduje kolejno, wywołanie funkcji licznik, czyli zwrócenie funkcji anonimowej, oraz jej wywołanie. W tym przypadku licznik wywołuje się za każdym razem na nowo, co za tym idzie, zmienna liczba, także tworzona jest na nowo, czyli wynikiem kolejnych instrukcji będzie, za każdym razem 1.

Listing 1.1: Funkcyjność w języku javascript

```
1 function licznik() {
2  var liczba = 0;
3  return function() {
4   return ++liczba;
5  };
6  }
7  var domkniecie = licznik();
8  console.log(domkniecie()); //wypisze 1 w konsoli, o ile srodowisko udostepnia obiekt console
9  console.log(domkniecie()); //wypisze 2 w konsoli, o ile srodowisko udostepnia obiekt console
```

ROZDZIAŁ 1. OMÓWIENIE FUNKCYJNEGO PARADYGMATU PROGRAMOWANIA

Javascript stanowi implementacje standardu skryptowych języków ECMA-Script. Standard ten dopiero w swojej szóstej wersji, zamkniętej w czerwcu 2015 roku wprowadził konstrukcje, które można określić jako odpowiedniki wyrażeń lambda. Użycie tego standardu może jednak bywać problematyczne, ze względu na niespójną implementację pomiędzy przeglądarkami, które stanowią główne środowisko uruchomieniowe javascriptu. Funkcje strzałkowe (arrow functions), są javascriptową wersją wyrażeń lambda. Ich składnia przedstawiona jest na listingu 1.2.

```
Listing 1.2: Funkcje strzałkowe [2]
```

```
(\,param1\,,\ param2\,,\ \dots,\ paramN\,) \;\Longrightarrow\; \{\ statements\ \}
1
    (param1, param2, ..., paramN) \Rightarrow expression
    // rownowazne z: (param1, param2, ..., paramN) => { return
         expression; }
4
    // Nawiasy sa opcjonalne w przypadku pojedynczego parametru
5
    (singleParam) => { statements } singleParam => { statements }
6
7
    // Przy braku parametrow nawiasy sa wymagane
9
    () \implies \{ \text{ statements } \}
10
    () => expression // rownowazne z: () => { return expression; }
```

Tego typu funkcje, rozwiazują problem niejasnego zachowania, referencji this. Ponieważ nie definują własnego kontekstu, w ich wnętrzu odwołanie this, zawsze określa obiekt, okalający funkcję w miejscu tworzenia. Zapewniają one także, bardziej skompresowaną konstrukcję. Są one doskonałym rozwiązaniem do funkcyjnych operacji na kolekcjach, takich jak filtrowanie czy mapowanie. Jedyną ich wadę stanowi fakt, niespójności implementacji JavaScriptu, przez różne przeglądarki. Dla przykładu Internet Explorer, nie wspiera tej konstrukcji. Do tego ze względu na różny stopień pokrycia specyfikacji ES6 przez przeglądarki, używanie tego standardu jest często niemile widziane, w produkcyjnych rozwiązaniach.

Od strony zagadnienia najstotniejszego w kontekście niniejszej pracy, językowi JavaScript w zasadzie niczego nie brakuje. Podstawowa klasa stanowiąca kolekcję Array, oferuje metody obsługi przyjmujące obiekt funkcji odpowiednio aplikowany do elementów kolekcji. Dostępne są zatem między innymi operacje: filter, map, forEach, reduce, find, every, some. Operacje te, występują w zasadzie w kadżdym API funkcyjnym o obsługi kolekcji. Niejednokrotnie w innej niż ta obecna w języku JavaScript formie, bądź pod innymi nazwami, jednak oferowana przez nie funkcjonalność jest w jakiś sposób dostępna. Z tego właśnie względu ważna jest wiedza na temat tego co konretnie oferują te operacje.

1.8 Opis podstawowych operacji funkcyjnych

Operacja filter polega na ograniczeniu kolekcji poprzez wyeliminowanie elementów, które nie spełniają kryterium określonego przez funkcję filtrującą. Funkcje filtrujące, czyli takie, które przyjmują jako argument, element kolekcji zaś w wyniku zwracają wartość logiczną, określającą spełnialność kryterium, zwane są predykatami. Operacja filter jest zatem operacją przyjmującą predykat i zwracającą kolekcję, bądź obiekt pośredni w przypadku strumieni, zawierającą tylko elementy spełniające ten predykat. Przykładem takiego działania może być na przykład wyfiltrowanie tylko kobiet z listy ludzi.

Map to operacja polegająca na przekształceniu, kolekcji elementów typu A w typ B. Do każdego elementu zbioru wejściowego, aplikowana jest funkcja, mająca zwrócić obiekt do wyjściowej kolekcji. Tak jak w przypadku operacji filter, wynikiem jest konkretna lista, bądź obiekt przejściowy, który może być przetworzony do wynikowego zbioru danych.

Jeśli chodzi o operację forEach, cechuje się ona tym, że w odróżnieniu od pozostałych, nie zwraca wartości. ForEach jest w zasadzie, funkcyjnym wariantem pętli for. Polega na wykonaniu instrukcji zdefiniowanych funkcją, dla każdego elementu. Operacje wykonywane przez tę operację, mogą być także wykonane przy użyciu map. Jednakże map zwraca wynik, co powoduje dodaktowy narzut na kreowanie obiektu wynikowego. W przypadku forEach wyniku nie ma, zaś jedynym jej celem jest przetworzenie wszystkich elementów.

Operacja reduce, polega na spłaszczeniu, zredukowaniu przetwarzanego zbioru. Funkcja w typ przypadku operuje na dwóch elementach kolekcji. Elemencie poprzednim, który stanowi wynik poprzedniego wykonania funkcji (bądź pierwszy element kolekcji w przypadku pierwszego wykonania), oraz element aktualny, czyli n + 1 obiekt, dla n stanowiącego numer iteracji. Wynikiem jest zredukowanie parametrów funkcji, do pojedynczej wartości. Przykładem takiej operacji może być choćby sumowanie wartości listy, czy łączenie listy słów w wynikowe zdanie. Operacja ta bywa niekiedy określana jako flatten. Jednym z wyspecjalizowanych wariantów tej metody jest joiner, służący właśnie do łączenia listy łańcuchów znakowych, przy zastosowaniu separatora.

Find znajduje pierwszy element wejściowego zbioru, który spełnia dany predykat. Zachowania w przypadku nieznalezienia elementu, są różne w zależności od konkretnego języka. Metoda ta różni się od filter, różni się właśnie faktem przerwania procesowania po znalezieniu pierwszego rozwiązania.

Metody every oraz some, występujące także odpowiednio pod nazwami all i any, czy metoda przeciwna do some, czyli none, są metodami zwracającymi wartość logiczną. Cel tych metod jest możliwy do osiągnięcia także przy użyciu metody filter, jednakże dla tych metod ważniejsze jest sprawdznie istnienia konkretnych elementów niż określenie, jakie elementy dane kryterium spełniają lub nie.

1.9 Realizacja paradygmatu w języku C#

Jezyk C# został stworzony przez firme Microsoft. Pierwsze informacje o jezyku pojawiły się w roku 2000. Jednak wygodne funkcyjne programowanie, stało się w tym języku możliwe, dopiero od wersji C# 3.0 działającej na platformie .NET Framework w wersji 3.5, wprowadzonej siedem lat później. LINQ czyli Language INtegrated Query, jest jedną ze składowych pakietu .NET Framework, które pozwala na wykonywanie zapytań przypominających te znane z jezyka SQL, na obiektach. LINQ definiuje na tyle przejrzysty standard, że doczekał się implementacji w językach takich jak PHP, JavaScript, TypeScript i ActionScript. Natywnym środowiskiem tej technologii jest jednak język C#. Patrząc na kształt tego czym jest i co oferuje LINQ, można odnieść wrażenie, że jego twórcom przyświecały podobne cele, jak autorowi niniejszej pracy. Oddzielenie logiki operacji na obiektach, od konkretnych realizacji tych obiektów. Zapytania do kolekcji; w przypadku LINQ do dokumentów XML, klas będących implementacjami interfejsu IEnumerable, czy też bezpośrednio baz danych; nie powinny być różne w zależności od tego na jakim źródle danych pracujemy. Programistę powinno interesować tylko opisanie kryteriów wyniku. Resztą zajmie się już środowisko uruchomieniowe.

LINQ oferuje dwa rodzaje zapisu operacji [3]. Pierwszy z nich to notacja z kropką, jest to sposób, który będzie zdecydowanie bliższy ludziom, wywodzącym swe korzenie z obiektowych języków programowania. Na istniejącej kolekcji używamy kropki, tak ja wywoływalibyśmy dowolną inną metodę. Drugi wariant to notacja zapytań, będzie ona bliższa osobom zaznajomionym z bazami danych, ponieważ jej składnia jest bardzo podobna do składni języka SQL. Na listingu 1.3, zaprezentowano prosty przykład obu składni.

Listing 1.3: Dwie formy LINQ

```
1  // Notacja z kropka
2  var querry = kolekcja.Select(n=>n).Where(s=>s <= 4).ToArray();
3  
4  // Notacja zapytan
5  from n in kolekcja
6  where n <= 4
7  select n</pre>
```

Jako API do funkcyjnej obsługi kolekcji LINQ pokrywa wszystkie wymienione główne funkcje takiego rozwiązania. Nazwy funkcji są jednak bliższe tym znanym z języka SQL niż tym wykorzystywanym w innych tego rodzaju bibliotekach. Mamy zatem Where odpowiadające opisywanej instrukcji filter. Select jest realizacją map. Jeśli chodzi o instrukcję forEach to należy najpierw zebrać elementy do listy za pomocą ToList, następnie korzystać z ForEach. Jest to instrukcja, do której twórcy przywiązali najmniej wagi, najprawdopodobniej ze względu na fakt, że LINQ ma służyć jako rozszerzenie do zapytań o obiektu, nie zaś jako sposób wykonywania na nich określonych czynności. Operacja reduce, określona jest jako SelectMany, zaś find jako First. Metody every i some to odpowiednio All i Any.

Jako, że LINQ stanowi rozszerzenie, mające na celu symulowanie zachowania języka zapytań, posiada ono także inne możliwości. Oferowane są zatem takie

ROZDZIAŁ 1. OMÓWIENIE FUNKCYJNEGO PARADYGMATU PROGRAMOWANIA

funkcje jak GroupBy, czyli w praktyce funkcja odwrotna do reduce, OrderBy czyli operacja sortująca, przyjmująca komparator, oraz spora ilość metod, których realizacja jest możliwa przy użyciu już opisanych, zostały jednak zdefiniowane dla czystej wygody programisty. Przykładami takich metod mogą być Max, czy Sum.

- 1.10 Realizacja paradygmatu w języku Java
- 1.11 Realizacja paradygmatu w języku C++

Rozdział 2

Zalety programowania funkcyjnego w rozwiązaniach praktycznych

2.1 Podstawowe problemy i zadania w programowaniu aplikacji biznesowych

Biznes wymaga oprogramowania. Ta kwestia nie podlega watpliwości. Aplikacje bankowe, kasy w sklepach, giełda czy obecnie nawet telefony menadżerów, wszystkie te urządzenia i dziedziny wymagają odpowiednich programów pozwalających im wykonywać określone zadania. Popularność technologii informatycznych sprawia, że w zasadzie każda firma chcąca się rozwijać musi z tychże technologii korzystać. Czy to tworząc stronę internetowa, czy monitorując pracowników, zarządzając urlopami czy katalogując zamówienia. O ile istnieją oczywiście sektory, w których od programisty wymaga się algorytmicznego myślenia, takie jak rynek procesorów, kart graficznych, badania naukowe czy zwiazana blisko z biznesem kryptografia, to doświadczenie autora pozwala twierdzić, że więksość informatyków znajdzie zatrudnienie przy znacznie mniej wymagających zadaniach. Poziom mocy obliczeniowej obecnych komputerów pozwala nam w wielu przypadkach nie przejmować się złożonością obliczeniową czy pamięciową podejmowanych przez programy działań (oczywiście w granicach rozsądku). Do tego z poziomu biznesu, oprogramowanie jest niczym innym jak tylko kosztem. Kosztem uzasadnionym z którym się pogodzono, ale jednak kosztem. A koszta należy minimalizować, dlatego jeśli menadżer projektu stanie przed wyborem pozostawienia programisty zarabiającego pięć tysięcy złotych na miesiąc z problemem optymalizacji algorytmu, albo zakupienia szybszego procesora z trzy tysiace złotych, z radościa kupi procesor i przypisze sobie zasługi oszczędzenia dwóch tysiecy. Oczywiście gdyby tego typu problemy były czeste, należałby szukać programisty, który na tego typu zadanie będzie potrzebował tydzień zamiast miesiąca. Jednak w codziennej pracy tego typu problemy prawie nie występują. Deweloperzy produkują prawie seryjnie aplikacje, które z ich punktu widzenia niczym się od siebie nie różnia. Implementacja sklepu internetowego sprzedającego traktory i sklepu sprzedającego koszule, są tym sa-

ROZDZIAŁ 2. ZALETY PROGRAMOWANIA FUNKCYJNEGO W ROZWIĄZANIACH PRAKTYCZNYCH

mym zadaniem. Różnią się etykiety, zdjęcia i cena. Zadanie dla programisty jest jednak w obu przypadkach takie samo.

- 1. Odczyt danych z bazy.
- 2. Przekazanie ich do warstwy widoku.
- 3. Wyświetlenie ich dla klienta.
- 4. Przyjęcie danych od klienta.
- 5. Przekazanie ich do warstwy bazy danych
- 6. Zapis danych do bazy.

Jak widać punkty trzeci i czwarty są nieuniknione. W końcu to klient jest powodem powstania aplikacji, nie da się go z niej wyeliminować. Punkty pierwszy i drugi również są konieczne. Czy nazwiemy to bazą danych, czy systemem plików, musi istnieć miejsce, w którym dane będą przechowywane. Chociażby po to, żeby wiedzieć co należy zrobić. Wspomniane punkty, można oczywiście rozszerzać o dodatkowe operacje, takie jak wysłanie maila, wydrukowanie faktury czy wykonanie przelewu on-line. Nie są to jednak zagadnienia wpływające na kształt procesu. Pozostają więc punkty drugi i piąty. Łatwo zauważyć, że gdyby dane w bazie znajdowały się w postaci możliwej do zrozumienia przez klienta można byłoby te kroki wyeliminować. Wiemy jednak, że tak nie jest. Komputery preferują inny sposób prezentacji danych od człowieka. Skoro te kroki są więc konieczne, należy sprawić; z punktu widzenia menadżera, żeby były jak najtańsze; z punktu widzenia programisty, żeby były jak najmniej uciążliwe. I w tym właśnie momencie pojawia się okazja do wykorzystania programowania funkcyjnego.

2.2 Porównanie różnic podejścia funcyjnego i imperatywnego w rozwiązywaniu problemów

Z poprzedniego paragrafu wiemy, że w celu optymalizacji procesu tworzenia należy skupić się na przyspieszeniu obsługi przetwarzania danych. Konkretnie tłumaczenia ich z formatu zrozumiałego przez komputer do formatu rozumianego przez użytkownika. Operacje tego typu również są zazwyczaj schematyczne i przewidywalne. Najczęściej należy iterować uzyskaną z bazy danych kolekcję odpowiednio ją filtrując i modyfikując. Kończy się to zazwyczaj serią pętli oraz tworzenia tymczasowych kolekcji. Kod odpowiedzialny za tego typu zadania określany jest w żargonie boilerplate. Określenie to oznacza kod, który nie służy żadnym praktycznym celom, jest jednak konieczny ze względu na wymagania języka; na przykład gettery i settery, czy instrukcje tworzenia tymczasowych obiektów. Jak już zostało wspomniane, zadania tego typu są kosztem, który należy minimalizować. Z pomocą przychodzą aspekty programowania funkcyjnego. Strumienie i wyrażenia lambda pozwalają na iterowanie kolekcji w miejscu, obiekty pośrednie są tworzone automatycznie. Wyrażenia filtrujące mogą być składane w łańcuchy, pozwalając na szybkie i proste tworzenie zaawansowanych przekształceń. Choć początkowe może nie wyglądać to na duży zysk, w szerszej perspektywie kumuluje się do pokaźnych zysków czasowych podczas tworzenia oprogramowania. Porównajmy zatem rozwiązania tego samego problemu na sposób imperatywny (listing 2.1) oraz funkcyjny (listing 2.2).

Listing 2.1: Podejście imperatywne

```
public Collection < People > imperative (Collection < User > users) {
     List < Person > people = new ArrayList < >();
     for (User user : users) {
      \mathbf{if} \ (\, user.getBirthday\, (\,)\, .\, after\, (\mathbf{new}\ Date\, (1999\,,\ 12\,,\ 1)\,)
 4
5
           && user.getRole() = UserRole.GUEST) {
          Person person = new Person(user.getName(), user.getLastName())
 6
 7
          people.add(person);
 8
9
10
     return people;
    }
11
                           Listing 2.2: Podejście funkcyjne
    public Collection < People > functional(Collection < User > users) {
1
2
     return users.stream()
3
          . filter (user -> user.getBirthday().after (new Date(1999, 12, 1)
 4
          . filter (user -> user.getRole() = UserRole.GUEST)
5
          .map(user -> new Person(user.getName(), user.getLastName()))
 6
          . collect (toList());
 7
```

Choć przykład jest prosty i niewiele zyskujemy w kontekście ilości linii kodu. To już tutaj da się dotrzec pewne zyski. Wystarczy spróbować dokonać analizy logicznej tego co próbujemy uzyskać. Otrzymujemy kolekcję użytkowników, przyjmijmy, że klasa User jest klasą przedstawiającą obiekt bazodanowy. Chcemy wyfiltrować użytkowników urodzonych po 1. grudnia 1999 roku, których rola w systemie to GUEST. Na podstawie wyfiltrowanej kolekcji chcemy utworzyć kolekcję obiektów typu People (przyjmijmy, że są to obiekty zrozumiałe dla użytkownika, które można przedstawić na interfejsie).

Jeśli problem postawiony jest w ten sposób, funkcyjne podejście dużo bardziej odpowiada temu co chcemy uzyskać. Bierzemy otrzymaną kolekcję, musimy zawołać na niej metodę stream() (to w zasadzie cały boilerplate w tej metodzie), a następnie dokonujemy po kolei opisanych transformacji. Operacja filter ograniczająca datę urodzenia. Następnie operacja sprawdzająca rolę użytkownika (operacja ta wydzielona jest dla czytelności przykładu, można złożyć oba wywołania filter w jedno przy pomocy operatora &). W lini 5 przykładu znajduje się mapowanie obiektów User na odpowiadające im Person. Ostania linia to zebranie wartości w kolekcję, którą chcemy zwrócić.

Podejście iteracyjne od początku prezentuje inny sposób myślenia. Na początku musimy stworzyć wynikową kolekcję, potem iterować tą którą otrzymaliśmy i dopiero wewnątrz pętli, dokonujemy analizy warunku. Samodzielnie też dokonujemy dodania elementu do wynikowej kolekcji. Można powiedzieć, że żadna z tych operacji nie jest specjalnie skomplikowana, dlatego nie ma żadnej

różnicy w zastosowanych podejściach. Różnice jednak są i przy dużej ilości tego typu kodu objawiają się w sposób znaczący.

Po pierwsze podejście funkcyjne jest bliższe opisowi rozwiązania problemu, a co za tym idzie wymaga mniejszej analizy tego co należy napisać. Jako osoba przyzwyczajona do programowania funkcyjnego, pisząc przykład imperatywny, zacząłem od pętli iterującej po użytkownikach, dopiero po napisaniu ifa orientując się, że potrzebuje kolekcji do której dodam wyniki. Często pomijanym szczegółem jest stopień zagnieżdzenia kodu. W przypadku dodania kolejnego warunku w podejściu funkcyjnym, dodamy po prostu koleją instrukcję filter, a kolejne mapowanie (na przykład na ciągi znaków z imieniem) to instrukcja map. Dla podejścia imperatywnego, albo rozbudowujemy warunek ifa albo zagnieżdżamy jednego w drugim, co nie jest zachowaniem porządanym. Większość programistów uważa kod z ilością zagnieżdżonych instrukcji większą niż trzy za mało czytelny. Kolejnym elementem jest samo stworzenie wyniku. Gdyby okazało się, że metoda powinna zwracać Set osób to w przykładzie funkcyjnym zmieni się tylko funkcja przekazana do metody collect (będzie to toSet()), zaś w przykładzie imperatywnym zarówno linia tworząca kolekcję jak i dodająca element (Set posiada metode put zamiast add).

2.3 Analiza przykładowych rozwiązań w przypadku różnych paradygmatów

Przykłady z poprzedniego rozdziału pokazują, część zysków które wynikają z funkcyjnego podejścia do rozwiązania problemów. Zalet jest jednak więcej. Listingi 2.3 i 2.4 pokazują różnice o ile łatwiej można pogrupować kolekcję przy użyciu podejścia funkcyjnego.

Listing 2.3: Podejście imperatywne

```
public void imperativeGrouping(Collection < User> users) {
2
        Map<UserRole, List<User>>> result = new HashMap<>>();
3
        for (User user : users) {
         List < User > users With Role = result.get (user.getRole());
4
5
         if (usersWithRole == null) {
6
          usersWithRole = new ArrayList <>();
7
          usersWithRole.add(user);
8
          result.put(user.getRole(), usersWithRole);
9
         } else {
          usersWithRole.add(user);
10
11
        }
12
13
   }
                         Listing 2.4: Podejście funkcyjne
   public void functionalGrouping(Collection < User> users) {
    Map<UserRole, List<User>>> result = users.stream().collect(
2
         groupingBy(User::getRole));
```

3 }

Przykład imperatywny wymaga tworzenia wszystkich kolekcji, specyfika mapy powoduje konieczność sprawdzania czy lista już istnieje i w razie konieczności

ROZDZIAŁ 2. ZALETY PROGRAMOWANIA FUNKCYJNEGO W ROZWIĄZANIACH PRAKTYCZNYCH

utworzenia jej. Po raz kolejny, żadna z operacji nie jest specjalnie skomplikowana. Jest to jednak dość długa sekwencja zadań. Po raz kolejny także rozwiązanie nie jest prostą realizacją opisu w języku naturalnym. Oczekiwane rozwiązanie to otrzymanie kolekcji użytkowników pogrupowanych na podstawie roli jaką pełnią. Tymczasem program polega na tworzeniu list użytkowników, tworzeniu mapy wynikowej, sprawdzaniu czy dane listy już istnieją i uzupełnianiu ich wartości.

Rozwiązanie funkcyjne pokazuje w pełni deklaratywną stronę programowania funkcyjnego. Cały program to jedna linia, która jest w zasadzie opisem problemu. Na początek boilerplate w postaci stream, czyli instrukcja dla komputera aby traktować kolekcję jako strumień danych. Następnie collect czyli rozkaz zebrania użytkowników do jakieś wynikowej kolekcji. groupingBy stanowi opis sposobu wykonania tego rozkazu, jest to funkcja zbierająca iterowane obiekty w grupy (mapę). Parametrem instrukcji groupingBy, jest funkcja określająca własność, która stanowi o przynależności do konkretnej grupy. Funkcja przekazana jest jako referencja metody pobierającej role z obiektu użytkownika.

Funkcyjne rozwiązanie problemu jest zdecydowanie prostsze. Mniej kodu do napisania i mniej analizy tego co należy napisać, oznacza mniej możlwości popełnienia błędu. W rozwiązaniu funkcyjnym nie ma w zasadzie miejsca w którym można się pomylić.

Rozdział 3

Analiza wydajności istniejących rozwiązań funkcyjnych

- 3.1 Prezentacja zakresu testów i opis środowiska
- 3.2 Kryteria wyboru rozwiązań wraz z przedstawieniem wybranych
- 3.3 Przedstawienie i analiza wyników

Rozdział 4

Prezentacja opracowanego rozwiązania

4.1 Kod źródłowy

```
#ifndef STREAM API
   #define STREAM API
4 #include <iostream>
  #include <vector>
   #include <queue>
   #include <functional>
   namespace stream {
10
11
        class \ streamAlreadyConsumedException \ \{
12
13
        template < class T>
14
15
        class stream;
16
        template < class T, class ... Args>
17
18
        {\tt class\ stream\,Operation}\,;
19
        template\!<\!class T\!\!>
20
        class stream {
22
23
        public:
             stream();
25
26
             stream(const std::vector<T> &data);
             bool allMatch();
28
29
30
             bool anyMatches();
31
             T find();
33
34
             stream < T > *filter(std::function < bool(T) > predicate);
35
36
             void foreach(std::function<void(T)> mappingFunction);
37
```

```
39
             std::vector<T> *toVector();
40
41
             template < class R>
             stream <R> *map(std::function <R(T)> mappingFunction);
42
43
44
             stream < T > *peek();
45
46
         protected:
47
             stream(const std::vector<T> &data, std::vector<
                  streamOperation<bool(T)> *> *predicates);
48
49
             template < class R>
50
             R executeMappingOperation(streamOperation< R(T) > *operation,
                  T value);
51
52
             void checkConsumed(bool consume);
53
54
55
             std::vector<streamOperation<bool(T)> *> *predicates;
             std::vector<T> *underlyingVector;
56
57
             bool consumed;
58
59
        template < class T, class ... Args>
60
61
         class streamOperation<T(Args...)> {
62
         public:
63
             std::function < T(Args ...) > *fun;
64
65
             streamOperation(std::function < T(Args ...) > *fun) {
66
                  this \rightarrow fun = fun;
67
68
        };
69
70
        template < class T>
        stream <T>::stream (const std::vector <T> &data, std::vector <
71
             streamOperation < bool(T) > *> *predicates)
72
             this->underlyingVector = new std::vector<T>(data);
73
             this->predicates = predicates;
             this->consumed = false;
74
75
        }
76
77
        template < class T>
78
        stream < T > :: stream(const std :: vector < T > &data) {
79
             this\!-\!\!>\!\!underlyingVector\ =\ new\ std::vector\!<\!\!T\!\!>\!\!(data);
80
             this \rightarrow predicates = new std::vector < streamOperation < bool (T) >
                   *>():
81
             this->consumed = false;
82
        }
83
84
        template < class T >
85
        stream < T > :: stream() {
86
             this->underlyingVector = new std::vector<T>();
87
             this \rightarrow predicates = new std::vector < streamOperation < bool (T) >
                   *>();
88
             this->consumed = false;
        }
89
90
91
        template < class T >
92
        stream < T > *stream < T > :: filter(std::function < bool(T) > predicate)
93
             checkConsumed(false);
             auto *op = new streamOperation<bool(T)>(&predicate);
```

```
95
               predicates -> push_back(op);
96
               return this;
97
          }
98
99
          template < class T>
100
          T \overline{stream} < T > :: find() {
101
               std::vector < T > *pVector = this -> toVector();
               return pVector->empty() ? NULL : pVector->front();
102
103
          }
104
105
          template < class T>
          bool stream <T>::anyMatches() {
106
107
               return !toVector()->empty();
108
109
110
          template < class T>
          bool stream < T > :: allMatch()  {
111
112
               unsigned int fullSize = underlyingVector->size();
113
               return to Vector()->size() == fullSize;
114
115
116
          template < class T>
117
          template < class R>
          stream < R > *stream < T > :: map(std :: function < R(T) > mappingFunction)
118
119
               streamOperation < R(T) > *op = new streamOperation < R(T) > (& 
                   mappingFunction);
               std::vector<T> *filtered = toVector();
120
121
               std::vector<R> *result = new std::vector<R>();
122
               for (typename std::vector<T>::iterator it = filtered->begin
123
                    it != filtered ->end();) {
                   T \ v = (*it);
124
125
                   {\bf auto}\ val\ =\ this\mathop{->}{\rm executeMappingOperation}\left(op\,,\ v\right);
126
                   result ->push_back(val);
127
                   ++it;
128
129
               return new stream <R>(*result);
130
131
132
          template < class T>
133
          \mathbf{void} \mathbf{stream} < T > :: \mathbf{foreach} (\mathbf{std} :: \mathbf{function} < \mathbf{void} (T) > \mathbf{foreachOperation}
134
               std::vector<T> *filtered = toVector();
135
               for (typename std::vector<T>::iterator it = filtered->begin
                   ();
136
                    it != filtered -> end();) {
137
                   T v = (*it);
                   foreachOperation(v);
138
139
                   +\!\!+\!\!i\,t;
140
               }
          }
141
142
143
          template < class T>
          std::vector<T> *stream<T>::toVector() {
144
               checkConsumed(true);
145
               std::vector<T> *result = new std::vector<T>();
146
147
148
               for (auto it = underlyingVector->begin(); it !=
                   underlying Vector -> end(); ++it) {
149
                   auto remove = false;
150
                   T v = (*it);
```

```
151
                    for (auto oIt = predicates->begin(); oIt != predicates
                         \rightarrowend(); ++oIt) {
152
                         {f auto}\ {\tt val}\ =\ (*(*oIt)-\!\!>\!\!{\tt fun})({\tt v})\,;;
                         if (!val) {
153
154
                              remove = true;
                              break;
155
156
157
                       (!remove) result ->push_back(v);
158
159
160
               return result;
          }
161
162
          template < class T >
163
164
          stream < T > *stream < T > :: peek() {
               for (auto it = underlying Vector -> begin(); it !=
165
                    underlyingVector->end(); ++it) {
166
                    auto remove = false;
167
                    T v = (*it);
                    for (auto oIt = predicates -> begin();
168
169
                          oIt != predicates->end(); ++oIt) {
170
                         {f auto}\ {\tt val}\ =\ (*(*{\tt oIt}\,) -\!\!>\!\! {\tt fun}\,)\,({\tt v})\;;\;;\;
171
                         if (!val) {
172
                              remove = true;
                              break;
173
174
175
                    if (!remove) std::cout << v << " ";
176
177
178
               std::cout << std::endl;
179
               return this;
180
          }
181
182
          template < class T>
183
          template < class R>
          R \ \ stream < T > :: execute Mapping Operation ( \ stream Operation < R(T) > \ *
184
               operation,
185
                                                       T value) {
               auto function = (*operation->fun);
186
187
               return function(value);
188
          }
189
190
          template < class T>
          void stream<T>::checkConsumed(bool consume) {
191
192
               if (this->consumed) throw new
                    streamAlreadyConsumedException();
193
               t\,h\,i\,s\,-\!\!>\!\!consumed\ =\ consume\,;
194
          }
195
     }
196
    #endif
197
```

Prezentowany kod dostępny jest także w sieci pod adresem https://github.com/krzysztofosiecki/StreamAPI

- 4.2 Opis zakresu możliwości przygotowanego rozwiązania
- 4.3 Porównanie przygotowanego API z istniejącymi w innych językach
- 4.4 Testy weryfikujące wydajność rozwiązania względem natywnego języka C++

Czas wykonania każdego z testów mierzony był z pomocą następującej struktury:

Listing 4.1: Pomiar czasu[1]

```
1 template<typename TimeT = std::chrono::milliseconds>
2 struct measure {
3 template<typename F, typename ...Args>
4 static typename TimeT::rep execution(F &&func, Args &&... args) {
5 auto start = std::chrono::steady_clock::now();
6 std::forward<decltype(func)>(func)(std::forward<Args>(args)...);
7 auto duration = std::chrono::duration_cast<TimeT>
8 (std::chrono::steady_clock::now() - start);
9 return duration.count();
10 }
11 };
```

Testy wykonane były w dwóch wartiantach, dużym, w którym kolekcja zawierała milion elementów, oraz małym w którym elementów było dziesięć tysięcy. Dla wartości mniejszej wszystkie wykonania trwały mniej niż 1ms. Bazową kolekcje stanowił std: vector. Czas przygotowywania danych nie był wliczany do czasu trwania testu. Wszystkie testy wykonano na tej samej maszynie testowej. Był to komputer wyposażony w procesor Intel Core i5-4460 3.2GHz oraz 8GB pamięci RAM. Komputer pracował na 64 bitowej wersji systemu Windows 10. Do kompilacji posłużył kompilator g++ zapewniany przez środowisko MinGW w wersji 3.20. Do budowania projektu posłużyło narzędzie CMake. Wykorzystano siedem różnych podejść w celu sprawdzenia różnic. Podejście pierwsze polegało na zastosowaniu stream: stream oraz operacji filter z użyciem wyrażenia lambda do wartościowania wyniku filtrowania. Podejście drugie to iteracja wektora za pomocą pętli po iteratorach, z tworzeniem nowej listy i dodawaniem do niej elementów spełniających kryteria. Podejście trzecie to analogiczna iteracja za pomocą iteratora, z tą różnica, że tym razem elementy nie spełniające kryterium były usuwane z wektora za pomocą funkcji vector:erase. Podejście czwarte to iteracja za pomocą pętli wykorzystującej zmienną całkowitą z dostępem do elementu vectora za pomocą funkcji vector:at, wynikiem była nowo tworzona lista, podobnie jak w podejściu pierwszym. W powyższych trzech metodach wartościowanie kryterium było wykonywane za pomocą zwykłej instrukcji warunkowej bez użycia wyrażenia lamda. Metody rozwiązania piąta, szósta i siódma, są analogicznymi odpowiednikami drugiej, trzeciej i czwartej. Różnica jest fakt, iż wartościowanie kryterium zostało w nich wykonane przy użyciu wyrażenia lambda. Celem było sprawdzenie jak duży narzut czasowy

Tablica 4.1: Pojedyncze filtrowanie, 10 000 elementów

1	2	3	4	5	6	7		
0.55	0.27	2.91	0.17	0.48	3.62	0.44		

Tablica 4.2: Pojedyncze filtrowanie, 1 000 000 elementów

1	2	3	4	5	6	7
60.8	27	40186.4	21.6	46.6	40246.2	43.2

nakłada dodatkowe opakowanie instrukcji w funkcję anonimową. W tabelach prezentujących wyniki, odniesienia do poszczególnych metod przedstawione, są za pomocą numerów w kolejności opisu. Każdy z testów powtórzono tysiąckrotnie, przedstawione wyniki są wartością średnią. Wszystkie wartości określone są w milisekundach.

Pierwszy test polegał na ograniczeniu kolekcji tylko do elementów parzystych. Zastosowana była więc tylko jedna operacja filtrowania. Wyniki przedstawione są w tabeli 4.1.

- 4.5 Testy przygotowanego API w porównaniu z innymi gotowymi rozwiązaniami
- 4.6 Ocena ergonomi przygotowanego rozwiązania

Bibliografia

- $[1] \begin{tabular}{ll} Nikos & Athanasiou, & http://stackoverflow.com/questions/2808398/easily-measure-elapsed-time \\ \end{tabular}$
- $[2] \ MDN, https://developer.mozilla.org/pl/docs/Web/JavaScript/Reference/Functions/Arrow_functions$
- $[3] \ http://itcraftsman.pl/zrozumiec-linq/$