Politechnika Warszawska Wydział Elektryczny

Sprawozdanie "Arbitrage"

 $\begin{array}{l} \textit{Autor:} \\ \textit{Grzegorz Kopyt} \end{array}$

Spis treści

1	Cel powstania dokumentu	1
2	Opis problemu	1
3	Wysoko abstrakcyjny opis działania algorytmu	1
4	Efekty działania programu	2
5	Zmiany względem specyfikacji	2
6	Podsumowanie i wnioski	3

1 Cel powstania dokumentu

Dokument ma na celu podsumowanie pracy nad projektem "Arbitrage". Przedstawia problem, jaki miał zostać rozwiązany, opisuje zastosowany algorytm oraz wskazuje zmiany dokonane w stosunku do wcześniejszych specyfikacji. Dokument zawiera również wnioski z podjętych decyzji oraz refleksje nad zastosowanymi rozwiązaniami.

2 Opis problemu

Program został postawiony przed dwoma zadaniami:

- znajdowaniem najkorzystniejszej ścieżki wymiany waluty,
- znajdowaniem dowolnego arbitrażu.

Jako źródło danych otrzymywał specjalnie spreparowany plik, który zawierał definicje walut oraz możliwych wymian (z informacją o kursach i opłatach). Na podstawie tego pliku oraz kwoty wejściowej program miał znajdować dowolny arbitraż. Natomiast do znalezienia najkorzystniejszej ścieżki wymiany waluty otrzymywał oprócz pliku i kwoty wejściowej, także walutę wejściową oraz docelową.

3 Wysoko abstrakcyjny opis działania algorytmu

- 1. Algorytm pobiera dane od użytkownika (w zależności od zadania są to dane opisane w sekcji 2).
- 2. Na podstawie tych danych algorytm tworzy graf walut, gdzie każda waluta zawiera możliwości jej wymiany na inną.
- 3. Algorytm przechodzi kilkukrotnie po wszystkich walutach i możliwych wymianach (według algorytmu Bellmana-Forda) dokonując obliczeń wymiany określonej kwoty.
- 4. W każdej walucie pozostawia największą kwotę oraz ścieżkę wymiany, którą można uzyskać z dotarcia do tej waluty od waluty początkowej.
- 5. W zależności od zadania:
 - (a) Wymiana
 - i. Algorytm pobiera z waluty docelowej ścieżkę oraz kwotę końcową.

- (b) Arbitrage
 - i. Algorytm pobiera z waluty początkowej, która jest także walutą końcową, ścieżkę wymiany oraz kwotę końcową.
- 6. Algorytm wyświetla użytkownikowi wyniki swojej pracy.

4 Efekty działania programu

5 Zmiany względem specyfikacji

- 1. Zmiana nazwy metody:
 - (a) calculateProfitPath na calculateArbitrage,
 - (b) calculateExchangePath na calculateExchange,
 - (c) checkOfferLine na checkRateLine.
 - . Zmiany te poprawiają czytelność kodu.
- 2. Zamiast jednej klasy GUI powstał pakiet dwóch klas: Controller i Main.

Poprawia to czytelność kodu i wyodrębnia do klasy Controller obsługę okna aplikacji.

- 3. Funkcjonalności klas FileChecker i FileProcessor zostały połączone w jedną klasę FileProcessor.
 - Zmiana ta pozwala uniknąć podwójnego czytania pliku. W trakcie jednego czytania algorytm sprawdza jego poprawność oraz przetwarza zawarte w nim dane na graf.
- 4. Do obliczeń najkorzystniejszej ścieżki wymiany została dołączona także kwota początkowa.
- 5. Możliwa kwota wejściowa została ograniczona do prawie 10 miliardów (9 999 999 999,99).
 - Jest to arbitralnie przyjęta wystarczająco duża kwota nieprzekraczająca zarobków przeciętnego obywatela i pozwalająca większości użytkowników swobodnie korzystać z funkcji programu.
- 6. Do FileProcessor dodano pole repeatedCurrency.
 - Ułatwia to przekazywanie użytkownikowi informacji o powtórzonej deklaracji tej samej waluty.
- 7. Do klasy Currency dodano pole fullName reprezentujące pełną nazwę waluty.
 - Pole to nie jest obecnie wykorzystywane, pozostaje w kodzie, ponieważ w przyszłości może okazać się przydatne do rozbudowy programu. Jest ono uzupełniane prawidłowymi wartościami z pliku wejściowego.
- 8. Została wydzielona klasa *Graph*.
 - Powstała, aby uporządkować metody do operacji na mapie walut (*currencies*), co poprawia czytelność kodu oraz łatwość korzystania z tych metod.
- 9. Do klasy Currency dodano listę odwiedzonych walut.
 - Pozwala to na równoczesne znajdywanie ścieżki wymiany oraz kwoty docelowej.
- 10. Dodano klase *LoopIterator*.

Klasa ta poprawia czytelność iteracji po węzłach (walutach) w sposób zgodny z algorytmem Bellmana-Forda (kiedy iterator dochodzi do końca tablicy wskazuje na jej zerowy element, co pozwala iterować po tablicy w obiegu zamkniętym).

- 11. Z uwagi na dodanie listy odwiedzonych węzłów do klasy *Currency*, rola klasy *Path* została zredukowana do nośnika informacji o ścieżce i kwocie końcowej.
- 12. W trakcie implementacji klasa *FinancialAnalyst* okazała się niepotrzebnie wydzielona i została usunięta, ponieważ wszystkie jej domniemane funkcje spełnia klasa *Broker*.
- 13. Zrezygnowano z obiektów *CheckBox* w sekcji 1 oraz 2 okna apliakcji.

Pola te miały wskazywać czy podano wartości do pól *Credit*, *To*, *From*. Okazało się to niepotrzebne, ponieważ użytkownik jest w stanie zorientować się czy pole zostało wypełnione po samej zawartości pola.

6 Podsumowanie i wnioski

Na implementacje algorytmu, wyszukującego arbitraż lub najkorzystniejsze wymiany walut miałem kilka pomysłów. Najbardziej oczywistym rozwiązaniem wydawało się zastosowanie algorytmu BFS albo DFS w celu odnalezienia wszystkich możliwych dróg w grafie między zadanymi walutami, a następnie wybranie tej najkorzystniejszej. Przed zastosowaniem jednego z tych algorytmów powstrzymywał mnie fakt, że znajdywanie wszystkich możliwych ścieżek w grafie wydawało mi się skrajnie nieefektywne, czasochłonne i niepotrzebne.

Zdecydowałem się na algorytm Bellmana-Forda, ponieważ bardzo spodobał mi się fakt, że po jednym jego wykonaniu wszystkie węzły zawierają informacje o koszcie dotarcia do nich. Dzięki temu użytkownik po ustaleniu waluty początkowej, może następnie dowolną ilość razy zmieniać walutę docelową, a algorytm i tak wykona operacje poszukiwania (ustawiania kosztów w grafie) tylko jeden raz. Przy każdym kolejnym żądaniu (dla tej samej waluty początkowej), będzie tylko pobierał z węzłów (walut) określone już ścieżki i kwoty. Decyzja ta oparta była również na moim osobistym przekonaniu, że przeciętny użytkownik jest w posiadaniu mniejszej ilości walut niż ilość tych walut, na które potencjalnie chciałby wymienić swoje pieniądze, czyli częściej będzie zmieniał walutę docelową niż wejściową.

W swojej implementacji tego algorytmu dokonałem zmiany polegającej na tym, że poszukiwany jest największy koszt dotarcia do węzła po ścieżce bez powtórzeń.