Grupa D:

Tomasz Rydzewski Magdalena Malenda Joanna Ohradka Włodzimierz Szewczyk Piotr Kuciński Dominik Giżyński Michał Herman

Projekt RSO:

Usługa bezpiecznej niezawodnej dystrybucji przetworzonej chronionej informacji

Spis treści

1.	Proj	ekt
	1.1.	Harmonogram
2.	Wyn	nagania
	2.1.	Wymagania funkcjonalne
	2.2.	Wymagania niefunkcjonalne
3.	Arch	itektura i opis systemu
	3.1.	Opis ogólny architektury systemu
	3.2.	Serwer danych
		3.2.1. Redundancja danych
		3.2.2. Protokół spójności
		3.2.3. Przechowywanie danych
		3.2.4. Przetwarzanie danych
		3.2.5. Komunikacja
		3.2.6. Przetwarzanie żądań
		3.2.7. Szyfrowanie wiadomości
		3.2.8. Koordynator warstwy wewnętrznej
		3.2.9. Algorytm elekcji
		3.2.10.Bezpośrednie wstawianie danych
		3.2.11.Dziennik operacji
	3.3.	Serwer warstwy zewnętrznej
		3.3.1. Komunikacja
		3.3.2. Szyfrowanie danych
		3.3.3. Przetwarzanie żądań
		3.3.4. Koordynator \ldots 1
		3.3.5. Algorytm elekcji
		3.3.6. Awaria węzła
		3.3.7. Przerwanie połączenia między węzłami
		3.3.8. Dziennik operacji
	3.4.	Aplikacja kliencka
		3.4.1. Komunikacja
		3.4.2. Szyfrowanie
	0.5	3.4.3. Funkcjonalność
		Plik konfiguracyjny
	ა.ნ.	Protokół komunikacyjny 15 3.6.1. Format ramek 15
		3.6.2. Komunikacja klient-serwer warstwy zewnętrznej
		3.6.3. Komunikacja między serwerami warstwy zewnętrznej
		3.6.4. Komunikacja między serwerami danych
		3.6.5. Komunikacja między serwerami warstwy zewnętrznej a serwerami
		danych
		3.6.6. Komunikacja między serwerami danych a klientem edytującym dane . 29
		3.6.7. Obsługa błędów
	3 7	Klucze prywatne i publiczne
		Skrypt uruchamiający aplikację
	J.O.	om ypt ar achannający apinację

Spis treści ii

4.	Docl	ker	25				
	4.1.	Opis rozwiązania Docker	25				
	4.2.	Raport z przykładowych uruchomień	27				
		4.2.1. Uruchomienie aplikacji 'Hello World'	27				
		1 3	28				
			29				
		4.2.4. Korzystanie z Docker Hub	31				
5 .	Prez	entacja systemu	32				
	5.1.	Opis prezentacji systemu	32				
6.	Test	y systemu	34				
	6.1.	Opis testów systemu	34				
Dodatek A. Wprowadzenie i instrukcja użytkowania systemu kontroli wersji Git 4							
	A.1.	Wprowadzenie	40				
		<u>•</u>	41				
		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	41				
	A.4.	Dodatkowe narzędzia	42				
	A.5.	Przydatne informacje	43				
Do	date	k B. Spotkania zespołu	44				
	B.1.	Spotkanie zespołu nr 1	44				
			44				
	В.З.	Spotkanie zespołu nr 3	44				
	B.4.	Spotkanie zespołu nr 4	45				
	B.5.		45				
Do	Dodatek C. Narzędzia						

1. Projekt

1.1. Harmonogram

Poniżej przedstawiony został harmonogram projektu wraz z diagramem Gantta.

Organizacja struktury projektu 16-03-21 16-03-29 Pierwsze spotkanie projektowe 16-03-31 16-03-31 Wystartowanie repozytorium Git 16-04-01 16-04-04 Ustalenia funkcjonalne i nie- funkcjonalne Utworzenie koncepcji architek- tury systemu Utworzenie koncepcji wykorzy- stania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk	dania Data roz	poczęcia Data zakończenia
Wystartowanie repozytorium Git 16-04-01 16-04-04 Ustalenia funkcjonalne i nie- funkcjonalne Utworzenie koncepcji architek- tury systemu Utworzenie koncepcji wykorzy- stania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk	eja struktury projektu 16-03-21	16-03-29
Ustalenia funkcjonalne i nie- funkcjonalne Utworzenie koncepcji architek- tury systemu Utworzenie koncepcji wykorzy- stania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk 16-04-01 16-04-20 16-04-20 16-04-21	spotkanie projektowe 16-03-31	16-03-31
funkcjonalne Utworzenie koncepcji architektury systemu Utworzenie koncepcji wykorzystania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk	vanie repozytorium Git 16-04-01	16-04-04
Utworzenie koncepcji architektury systemu Utworzenie koncepcji wykorzystania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk 16-04-01 16-04-20 16-04-20 16-04-21	funkcjonalne i nie- 16-04-01	16-04-05
tury systemu Utworzenie koncepcji wykorzy- stania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk 16-04-01 16-04-20 16-04-21		
Utworzenie koncepcji wykorzy- stania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych praktyk 16-04-01 16-04-20 16-04-21	ie koncepcji architek- 16-04-01	16-04-20
stania narzędzia docker Utworzenie dokumentu dobrych 16-04-15 16-04-21 praktyk	emu	
Utworzenie dokumentu dobrych 16-04-15 16-04-21 praktyk	ie koncepcji wykorzy- 16-04-01	16-04-20
praktyk	rzędzia docker	
	ie dokumentu dobrych 16-04-15	16-04-21
Utworzenie tutoriala docker 16-04-18 16-04-21	ie tutoriala docker 16-04-18	16-04-21
Dodanie rozwiązania docker do 16-04-19 16-04-20	rozwiązania docker do 16-04-19	16-04-20
repozytorium	ium	
Doprecyzowanie wymagań przed- 16-04-19 16-04-20	owanie wymagań przed- 16-04-19	16-04-20
miotu		
Wybranie algorytmów 16-04-19 16-04-20	algorytmów 16-04-19	16-04-20
Ustalenie prezentacji na drugi 16-04-21 16-04-21	prezentacji na drugi 16-04-21	16-04-21
krok milowy	wy	
Modułowy podział projektu 16-04-21 16-04-22	podział projektu 16-04-21	16-04-22
Szczegłowa koncepcja rozwiąza- 16-04-25 16-04-28	va koncepcja rozwiąza- 16-04-25	16-04-28
nia		
Ustawienie środowiska progra- 16-04-20 16-04-20	ie środowiska progra- 16-04-20	16-04-20
mistycznego	ego	
Utworzenie pierwszych scenariu- 16-04-19 16-04-22	ie pierwszych scenariu- 16-04-19	16-04-22
szy testowych (do prezentacji	wych (do prezentacji	
pierwszego kroku milowego)	o kroku milowego)	
Ustalenie wykorzystywanej bazy 16-04-21 16-04-25	wykorzystywanej bazy 16-04-21	16-04-25
danych		
Postawienie bazy danych 16-04-26 16-04-27	nie bazy danych 16-04-26	16-04-27
Część programistyczna 16-04-25 16-06-03	gramistyczna 16-04-25	16-06-03
Zebranie dokumentacji na pierw- 16-04-22 16-04-22	dokumentacji na pierw- 16-04-22	16-04-22
szy krok		
I krok milowy 16-04-29 16-04-29	10 04 00	16.04.00

2

Utworzenie wszystkich scenariu-	16-04-25	16-05-03
szy testowych		
Odłożenie bruncha na II krok mi-	16-04-29	16-04-29
lowy		
II krok milowy	16-05-06	16-05-06
Ustalenie prezentacji na trzeci	16-05-09	16-05-11
krok milowy		
Testy bezpieczeństwa	16-05-30	16-06-03
Testy fukcjonalne	16-05-30	16-06-03
Testy awaryjności	16-05-30	16-06-03
III krok milowy	16-06-10	16-06-10
Doprecyzowanie wymagań funk-	16-05-05	16-05-06
cjonalnych systemu		
Doprecyzowanie wymagań nie-	16-05-10	16-05-13
funkcjonalnych systemu		
Doprecyzowanie architektury	16-05-10	16-05-16
systemu		
Opracowanie pełnego planu te-	16-05-09	16-05-20
stów		
Opracowanie scenariusza końco-	16-05-09	16-05-20
wej prezentacji		
Wyodrębnienie głównych ele-	16-05-15	16-05-15
mentów systemu		
Określenie sposobu lokalnego	16-05-15	16-05-16
developmentu aplikacji		
Klient - użytkownik	16-05-15	16-05-16
Klient do wprowadzania danych	16-05-20	16-05-31
Węzeł zewnętrzny	16-05-20	16-05-26
Węzeł wewnętrzny	16-05-23	16-05-26
Algorytm elekcji	16-05-23	16-05-31
Protokół spójności	16-05-27	16-05-31
Protokół komunikacyjny	16-05-15	16-05-20
Baza danych	16-05-15	16-05-20
Przetwarzanie danych	16-05-26	16-05-31

Tablica 1.1: Harmonogram projektu

CAULT			2016						Tkrok	I krok milowy	II krok milowy	2			
			Todajoš 11	Tudator 13	Tudeliné 13	Tudejoé 14	Tudnicé 16	Todajoé 18	Tudelog 17	Tudajoń 10	Todajoé 10	Tudelink 30	Trobatos 31	Todaloé 22	Tudajoé 93
Nazwa zadania	Data rozpoczęcia	Data zakończenia	19 dzien 16 00 14	19 uzien 12 16 00-21	19 uzien 13 16 03-28	19,04.04	19 uzien 10 16-04-11	19 uzieli 10 16-04-18	19 uzien 17 18 04.25	19 uzien 10 18:05:02	19 uzien 18 16.05.09	19 uzien 20 16.05.16	19 uzien 2.1 16.05.23	19 dzien 22 18-05-30	19,021en 23 16,06.08
 Organizacja struktury projektu 	16-03-21	16-03-29		16-03-20									0.000		
 Pierwsze spotkanie projektowe 	16-03-31	16-03-31													
 Wystartowanie repozytorium Git 	16-04-01	16-04-04													
Ustalenia funkcjonalne i niefunkcjonalne 16-04-01	16-04-01	16-04-05													
 Utworzenie koncepcji architektury systemu 16-04-01 	u 16-04-01	16-04-20													
Utworzenie koncepcji wykorzystania narz 16-04-01	16-04-01	16-04-20													
 Utworzenie dokumentu dobrych praktyk 16-04-15 	16-04-15	16-04-21													
Utworzenie tutoriala docker	16-04-18	16-04-21													
Dodanie rozwiązania docker do repozytor 16-04-19	16-04-19	16-04-20													
Doprecyzowanie wymagań przedmiotu 16-04-19	16-04-19	16-04-20						Í							
 Wybranie algorytmów 	16-04-19	16-04-20													
Ustalenie prezentacji na drugi krok milowy 16-04-21	y 16-04-21	16-04-21													
 Modułowy podział projektu 	16-04-21	16-04-22													
 Szczegłowa koncepcja rozwiązania 	16-04-25	16-04-28													
 Ustawienie środowiska programistycznego 16-04-20 	0 16-04-20	16-04-20													
Utworzenie pierwszych scenariuszy testo 16-04-19	16-04-19	16-04-22													
 Ustalenie wykorzystywanej bazy danych 	16-04-21	16-04-25													
 Postawienie bazy danych 	16-04-26	16-04-27													
 Część programistyczna 	16-04-25	16-06-03												200	
Zebranie dokumentacji na pierwszy krok 16-04-22	16-04-22	16-04-22													
 I krok milowy 	16-04-29	16-04-29							*						
Utworzenie wszystkich scenariuszy testow16-04-25	16-04-25	16-05-03													
 Odłożenie bruncha na II krok milowy 	16-04-29	16-04-29													
Il krok milowy	16-05-06	16-05-06								*					
 Ustalenie prezentacji na trzeci krok milowy 16-05-09 	y 16-05-09	16-05-11													
 Testy bezpieczeństwa 	16-05-30	16-06-03													
 Testy fukcjonalne 	16-05-30	16-06-03													
Testy awaryjności	16-05-30	16-06-03													
Ill krok milowy	16-06-10	16-06-10													*

2. Wymagania

2.1. Wymagania funkcjonalne

Identyfikator	Opis wymagania			
wymagania				
FR1	System umożliwia wyświetlenie listy dostępnych do pobra-			
	nia wyników badań medycznych			
FR2	System umożliwia pobranie zanonimizowaych wyników			
	badań medycznych			
FR3	System umożliwia pobranie statystyk wykonanych badań			
	medycznych			

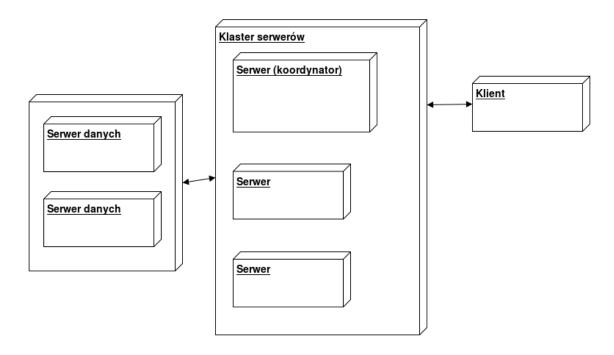
2.2. Wymagania niefunkcjonalne

Identyfikator wymagania	Opis wymagania	
NFR1	Współbieżne oprogramowanie realizujące część serwerową	
NFR2	Uszkodzenie węzła, nie powoduje zatrzymania pracy systemu	
NFR3	Realizacja usługi w trakcie awarii w czasie obsługi	
NFR4	Możliwość ponownego wpięcia węzła, z którym utracono łączność	
NFR5	Odporność na próbę wpięcia wrogiego, nieuprawnionego węzła	
NFR6	Zarządzanie zasobami transparentnie dla oprogramowa- nia klienckiego	
NFR7	Zapewnić poziom redundancji danych równy 2	
NFR8	Maksymalna pojemność przechowywanych wszystkich danych równa 1GB	
NFR9	Dane o pacjentach oraz badaniach przechowywane w relacyjnej bazie danych PostrgreSQL	
NFR10	Wyniki badań medycznych przechowywane w plikach formatu .xml lub .bmp na serwerze danych	
NFR11	NFR11 Uruchamianie i zamykanie części serwerowej jednokr nym wywołaniem skryptu dowolnym węźle	
NFR12	Liczba jednocześnie obsłużonych użytkowników równa 100	
NFR13	System uruchamiany w środowisku Linux Ubuntu 14.04 LTS	

NFR14	Dwa serwery danych, każdy posiada procesor z minimum czterema wątkami sprzętowymi oraz dyskiem twardym o	
	czterenia wątkanii sprzętowynii oraz dyskieni twardyni o	
	pojemności min. 20 GB	
NFR15	Klaster trzech serwerów (nie wliczając serwerów danych),	
	każdy posiada procesor z minimum dwoma wątkami	
	sprzętowymi	

3. Architektura i opis systemu

3.1. Opis ogólny architektury systemu

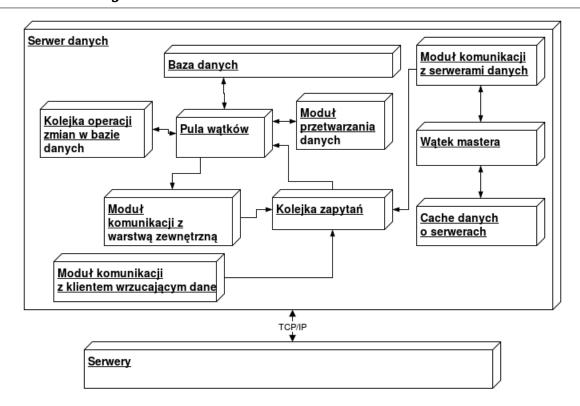


Rysunek 3.1. Schemat architektury systemu

System po stronie serwerowej składa się z dwóch warstw: wewnętrznej i zewnętrznej. Warstwa wewnętrzna przechowuje wrażliwe informacje medyczne oraz je przetwarza. Przetwarzanie polega na anonimizacji wyników badań medycznych oraz tworzeniu statystyk. Warstwa zewnętrzna zajmuje się dystrybucją danych dla klientów. Część kliencka jest prostą aplikacją dostępową korzystającą z API serwerów warstwy zewnętrznej. W projekcie założono, że do realizacji systemu wykorzystane zostaną dwa serwery danych i trzy serwery warstwy zewnętrznej. Ogólny schemat systemu został przedstawiony na rysunku 3.1.

3.2. Serwer danych

Serwer danych ma za zadnie przechowywać informacje w bazie danych, przetwarzać informacje, udostępniać przetworzone informacje, udostępniać API do bezpośredniego wstawienia informacji oraz komunikować się z innymi serwerami danych w celu realizacji redundancji danych, zachowania spójności danych i współbieżnego realizowania zapytań. Schemat serwera danych przedstawiono na rysunku 3.2.



Rysunek 3.2. Schemat serwera bazy danych

3.2.1. Redundancja danych

Aby zapewnić redundancję danych zastosowano prostą replikację całego serwera. W systemie poziom redundancji jest równy liczbie serwerów danych. W projekcie będzie on równy 2.

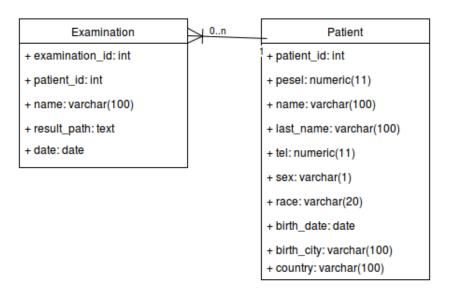
3.2.2. Protokół spójności

Zrealizowany zostanie model spójności sekwencyjnej. To oznacza, że dozwolony jest każdy przeplot operacji czytania i pisania ale wszystkie procesy, na wszystkich maszynach oglądają ten sam przeplot operacji. Zostanie on zapewniony m.in. przez rozsyłanie każdej zmiany w bazie do drugiego serwera. Zapis może odbywać się równolegle na dwóch serwerach. Może zdarzyć się sytuacja, w której na skutek modyfikacji tego samego rekordu w bazie jednocześnie na dwóch serwerach, dwie różne zmiany zostaną rozpropagowane w tym samym czasie i pojawi się niespójność. Aby temu zapobiec zastosowano algorytm Lamporta dostrajania lokalnych zegarów. Każdy komunikat otrzymuje znacznik czasu, zgodny z lokalnym zegarem. Jeżeli po nadejściu komunikatu zegar odbiorcy pokazuje wartość wcześniejszą, niż czas w komunikacie to odbiorca przesuwa swój zegar w przód, tak aby wskazywał wartość czasu o 1 większą niż czas nadania. Komunikaty są umieszczane w lokalnej kolejce zgodnie z jego znacznikiem czasu. Zakłada się również, że nadawca komunikatu jest również jego odbiorcą. Ta metoda zapewnia, że wszystkie procesy będą miały ta samą kopię kolejki zapasowej.

Gdy po awarii, jeden z serwerów danych połączy się ponownie, musi zaktualizować swoje dane. W tym celu można zapisywać wszystkie zmiany w bazie danych.

Nowo doleczony serwer sprawdziłby jaką ostatnią operację wykonywał, a następnie wysłał do mastera prośbę o odesłanie wszystkich późniejszych operacji. Tego rozwiązania nie będzie w opisywanym systemie ze względu krotki czas realizacji projektu.

3.2.3. Przechowywanie danych



Rysunek 3.3. Schemat bazy danych

Dane są przechowywane w bazie danych PostgreSQL, a wyniki badań medycznych w plikach, których ścieżki są zapisane w bazie danych. Schemat bazy danych przedstawiono na 3.3. Na potrzeby projektu przyjęto, że format przechowywanych wyników badań to .xml dla wyników w formie tekstowej lub .bmp dla wyników w formie zdjęć.

3.2.4. Przetwarzanie danych

Przetwarzanie danych obejmuje anonimizacje wyników danych medycznych i tworzenie statystyk. Anonimizacja danych w formacie .xml polega na usunięciu nazwiska pacjenta z pliku. Danych w formacie .bmp nie trzeba anonimizować, ponieważ samo zdjęcie nie wskazuje na konkretnego pacjenta. Dostępne statystyki badań będą pokazywały liczbę wykonanych badań w zależności od czasu, kraju, płci, wieku itp. Przykładowy plik .xml z wynikiem badań:

3.2.5. Komunikacja

Komunikacja z serwerami warstwy zewnętrznej i serwerami danych odbywa się przez TCP/IP. W komunikacji pośredniczy moduł komunikacyjny, który oczekuje na zapytania. W serwerze danych znajdują się trzy moduły komunikacyjne (dla serwerów warstwy zewnętrznej, dla serwerów danych i pomocniczy do wstawiania danych). Każdy nasłuchuje na oddzielnym porcie. Numery portów znajdują się w pliku konfiguracyjnym.

3.2.6. Przetwarzanie żądań

Każde zapytanie jest obsługiwane w oddzielnym wątku. Serwer korzysta z puli wątków. ich liczba jest określona w pliku konfiguracyjnym. Powinna być równa liczbie wątków sprzętowych, co zapewni efektywne wykorzystanie procesora. Zapytania przychodzące z warstwy zewnętrznej lub wewnętrznej są kolejkowane w kolejności przyjścia lub odrzucane, gdy zapytań będzie za dużo (kolejka FIFO). Maksymalny rozmiar kolejki jest określony w pliku konfiguracyjnym. Żądania dotyczące modyfikacji są dodatkowo kolejkowane zgodnie z ich znacznikami czasu. Wątki realizują na zmianę, raz zapytania z kolejki modyfikacji, raz z kolejki zapytań.

3.2.7. Szyfrowanie wiadomości

Komunikacja jest szyfrowana przy pomocy RSA. Każdy z serwerów dostanie wygenerowany klucz publiczny oraz prywatny. Klucze publiczne wszystkich serwerów oraz serwerów danych są zapisane w pliku konfiguracyjnym. Wysłanie wiadomości będzie wymagało zaszyfrowania jej kluczem publicznym odbiorcy i tylko on będzie mógł ją odszyfrować swoim kluczem prywatnym. Jest to konieczne aby zachować bezpieczeństwo przesyłania wrażliwych danych między serwerami danych. Zapewni również to, że niepowołany węzeł w warstwie wewnętrznej lub zewnętrznej, jeżeli dostanie informację, nie będzie w stanie jej odszyfrować.

3.2.8. Koordynator warstwy wewnętrznej

Jeden z serwerów danych będzie koordynatorem. Koordynator kontroluje pracę pozostałych serwerów, sprawdza, czy wszystkie są dostępne, tworzy i rozsyła do wszystkich węzłów tablicę aktywności serwerów danych. Sprawdzanie obecności serwerów odbywa się poprzez cykliczne odpytywanie. Okres odpytywania jest zawarty w pliku konfiguracyjnym. Stan warstwy wewnętrznej jest wysyłany tylko wtedy gdy się zmieni, np. jeden z serwerów ulegnie awarii. Informacja ta jest zapisywana w pamięci RAM w przeznaczonej do tego klasie.

3.2.9. Algorytm elekcji

Gdy master ulegnie awarii jego rolę przejmuje inny serwer. W projekcie przewidziano dwa serwery danych, więc serwer który zauważy brak mastera powinien od razu przejąć jego rolę. Jednakże, rozwiązanie powinno być skalowalne więc do elekcji zastosowany zostanie algorytm Tyrana. Został on szczegółowo opisany w następnym podrozdziale dotyczącym serwerów warstwy zewnętrznej.

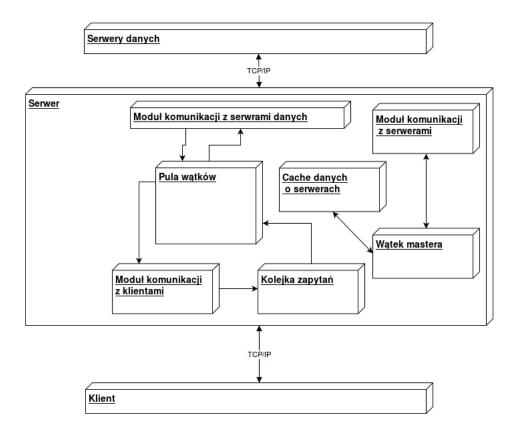
3.2.10. Bezpośrednie wstawianie danych

Dodatkowo na potrzeby projektu serwery danych udostępnią API do bezpośredniego zapisu danych.

3.2.11. Dziennik operacji

Prowadzony jest dziennik operacji wykonywanych na serwerze danych. Ma on formę pliku tekstowego, w którym zapisywane są przeprowadzane operacje na danych, informacje o błędach, utracie węzła, dołączeniu węzła oraz zmianie koordynatora.

3.3. Serwer warstwy zewnętrznej



Rysunek 3.4. Schemat serwera aplikacyjnego

Serwery warstwy zewnętrznej przekazują zapytania od klienta do serwera danych i przesyłają już przetworzone dane klientowi. Ich rolą jest również komunikowanie się z innymi serwerami warstwy zewnętrznej w celu współbieżnej realizacji żądań i realizacji odporności systemu na awarie węzłów. Schemat serwera warstwy zewnętrznej przedstawia rysunek 3.4.

3.3.1. Komunikacja

Komunikacja z klientem i serwerami danych odbywa się przez TCP/IP. W komunikacji pośredniczą moduły komunikacyjne, który oczekują na zapytania. W

serwerze danych znajdują się trzy moduły komunikacyjne (dla serwerów warstwy zewnętrznej, dla serwerów danych i klienta). Każdy nasłuchuje na oddzielnym porcie. Numery portów znajdują się w pliku konfiguracyjnym.

Serwer może wysyłać zapytania do dowolnego serwera danych. Jeżeli któryś z nich będzie niedostępny próbuje połączyć się z kolejnym z listy zawartej w pliku konfiguracyjnym.

3.3.2. Szyfrowanie danych

Komunikacja między serwerami warstwy zewnętrznej oraz między serwerem warstwy zewnętrznej, a serwerem danych jest szyfrowana przy użyciu RSA. Dzięki temu niepowołane węzeł nie będzie w stanie rozszyfrować żadnych informacji. Komunikacja z klientem nie jest szyfrowana, nie jest to konieczne, gdyż przesyłane w tym obszarze informacje nie są już wrażliwe.

3.3.3. Przetwarzanie żądań

Serwer korzysta z puli wątków. ich liczba jest określona w pliku konfiguracyjnym i powinna być równa liczbie wątków sprzętowych. Po odebraniu żądania od klienta lub innego węzła, wstawiane jest ono do kolejki zapytań (kolejka FIFO). Długość kolejki jest odczytywana z pliku konfiguracyjnego.

3.3.4. Koordynator

Jeden z serwerów jest koordynatorem. Koordynator kontroluje pracę pozostałych serwerów, sprawdza, czy wszystkie są dostępne. Tworzy i rozsyła do wszystkich węzłów tablicę aktywności serwerów. Sprawdzanie obecności serwerów odbywa się poprzez cykliczne odpytywanie. Odpytywany jest też jeden z serwerów danych o aktualny stan warstwy wewnętrznej. Okres odpytywania jest zawarty w pliku konfiguracyjnym. Stan całego systemu jest wysyłany tylko wtedy gdy się zmieni, np. jeden z serwerów ulegnie awarii. Informacja ta jest zapisywana w pamięci RAM w przeznaczonej do tego klasie.

3.3.5. Algorytm elekcji

Gdy master ulegnie awarii jego rolę przejmuje inny z serwerów. W projekcie zastosowano algorytm Tyrana. Wszystkie serwery znają liczbę i adresy pozostałych. Każdy z serwerów ma przyporządkowany numer. Masterem staje się ten o najniższym numerze. Pierwszy serwer, który zauważy, że nie ma mastera, czeka losowy czas i wysyła komunikat **ELECTION** do wszystkich węzłów o niższym numerze, jeżeli nikt nie odpowie to serwer staje się nowym koordynatorem i wysyła do wszystkich pozostałych węzłów informujący komunikat **COORDINATOR**. Jeżeli któryś z węzłów o niższym numerze odpowie to on przejmuje kontrolę. Brak koordynatora będzie zauważony, gdy węzeł nie zostanie odpytany w odpowiednim czasie. Dodanie losowego czasu po zauważeniu braku mastera zapobiegnie sytuacji, gdy kilka serwerów jednocześnie wyśle wiadomość **ELECTION**.

3.3.6. Awaria wezła

Awaria węzła zostanie wykryta, podczas cyklicznego odpytywania przez koordynatora. Nieaktywny serwer nie odpowie, więc koordynator zaktualizuje stan systemu i roześle do pozostałych węzłów. Gdy serwer będzie znów dostępny, przy najbliższym odpytywaniu, zostanie zauważony przez koordynatora, który ponownie zaktualizuje stan systemu.

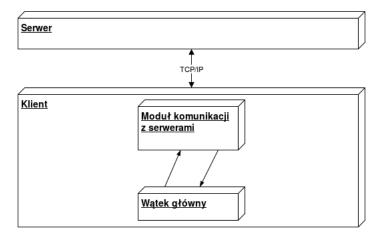
3.3.7. Przerwanie połączenia między węzłami

Może pojawić się sytuacja, gdy przerwane zostanie połączenie między dwoma poprawnie pracującymi serwerami. Wtedy każdy z nich przeprowadzi elekcję oddzielnie. Powstaną dwa klastry serwerów, ale wszystko będzie poprawnie pracowało. Gdy połączenie wróci, w warstwie zewnętrznej będzie dwóch koordynatorów. W celu rozwiązania tego problemu, pierwszy koordynator, który zostanie odpytany przez drugiego wyłącza u siebie funkcję koordynatora.

3.3.8. Dziennik operacji

Prowadzony jest dziennik operacji wykonywanych na serwerze danych. Ma on formę pliku tekstowego, w którym zapisywane są informacje o błędach, utracie węzła, dołączeniu węzła i zmianie koordynatora.

3.4. Aplikacja kliencka



Rysunek 3.5. Schemat aplikacji klienckiej

Aplikacja kliencka wysyła polecenia od użytkownika do serwerów warstwy zewnętrznej i wyświetla ich wynik lub zapisuje pobrane dane. Schemat aplikacji klienckiej przedstawiono na rysunku 3.5.

3.4.1. Komunikacja

Komunikacja między klientem, a serwerem warstwy zewnętrznej odbywa się przez TCP/IP. Początkowo w pliku konfiguracyjnym klienta jest adres jednego serwera. Aplikacja próbuje nawiązać z nim połączenie. Jeżeli to połączenie zakończy

się niepowodzeniem aplikacja kończy działanie. W przeciwnym wypadku klient pobiera informację o dostępnych serwerach. Uzupełnia tą informacją plik konfiguracyjny. Dzięki temu przy następnym uruchomieniu, gdy któryś z serwerów będzie niedostępny, nastąpi próba połączenia z innym.

3.4.2. Szyfrowanie

Komunikacja od serwera do klienta nie jest szyfrowana. Nie jest to konieczne, ponieważ przekazywane dane nie wymagają już ochrony.

3.4.3. Funkcjonalność

Aplikacja umożliwia dostęp do funkcji oferowanych przez API serwera, co oznacza wyświetlenie wyniku zapytania lub pobranie pliku z wynikiem danych medycznych. Dostępne zapytania są opisane w rozdziale dotyczącym protokołu komunikacyjnego. Jeżeli jakieś żądanie się nie powiedzie mimo dostępności serwera (z powodu przeciążenia), następuje ponowna próba wysłania żądania ale do innego serwera. Aplikacja kliencka jest aplikacją konsolową, nieinteraktywną, co oznacza, że wykonywane jest jedno zapytanie, zwracany jest wynik i następuje zakończenie działania.

3.5. Plik konfiguracyjny

W pliku konfiguracyjnym klienta na początku znajduje się adres i port jednego z serwerów. W pliku konfiguracyjnym serwerów znajdują się adresy, porty i nazwy serwerów, adresy serwerów baz danych, liczba wątków w puli, liczba zapytań w kolejce, okres odpytywania węzłów przez serwer główny, klucze publiczne serwerów. Plik konfiguracyjny zostanie zapisany w formacie .ini. Każdy serwer ma unikalny numer i typ. Typ może mieć wartość 'srv' dla serwerów warstwy zewnętrznej lub 'db' dla serwerów warstwy wewnętrznej.

Przykładowy plik konfiguracyjny dla klienta:

```
[sertings]
servers_number = 1

[serwer1]
ip=192.168.1.130
port=4000
key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzl
HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
V0Ww68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
```

Wydruk 3.1. Plik konfiguracyjny klienta

Przykładowy plik konfiguracyjny dla serwera lub serwera danych:

```
[settings]
threads_num = 4 ; liczba watkow puli
queue_size = 20 ; rozmiar kolejki
servers_number = 3 ; liczba serwerow warstwy zewnetrznej
servers_DB_number = 2 ; liczba serwerow warstwy wewnetrznej
```

```
[master_settings]
      interval = 60; okres odpytywania wezlow w sekundach
      [serwer1]
      type=srv; typ serwera
      ip=192.168.1.130; adres ip serwera
      portExt=2000; port do komunikacji z serwerami warstwy zewnetrznej
portDB=3000 ; port do komunikacji z serwerami danych
      portClient=4000 ; port do komunikacji z klientami
     key = AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BWDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJom/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TJow/BwDSUGPl+nafzlN2FLFH18SbrmTipNLTGK9TPNDFTH18SbrmTipNLTGK9TPNDFTH18SbrmTipNLTGK9TPNDFTH18SbrmTipNLTGK9TPNDFTH18SbrmTipNLTGK9TH18SbrmTipNLTGK9TH18SbrmTipNLTGK9TH18SbrmTipNLTGK9TH18
     HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
     WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
20 VOWw68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
     rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
      ; klucz publiczny
     [serwer2]
ip=192.168.1.131
     type=srv
     portExt=2000
     portDB=3000
     portClient=4000
30 key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafz1
     HDTYW7hdi4vZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtvBl
     WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
     VOWw68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
     rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
      [serwer3]
      ip=192.168.1.132
      type=srv
     portExt=2000
40 portDB=3000
      portClient=4000
     key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzl
     HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
     WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
45 VOWw68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
     rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
      [serwer4]
     ip=192.168.1.132
50 type=db
     portDB=2000
     portExt=3000
      portClient = 4000
     key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzl
55 HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
     WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSIVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
     VOWw68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
     rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
60 [serwer5]
     ip=192.168.1.133
      type=db
     portDB=2000
     portExt=3000
65 portClient = 4000
```

key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzl HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3 V0Ww68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==

Wydruk 3.2. Plik konfiguracyjny serwera

3.6. Protokół komunikacyjny

Poniżej przedstawiony został protokół komunikacyjny zaprojektowany i użyty w ramach projektu.

3.6.1. Format ramek

Każda ramka zaczyna się znakiem '(' a kończy znakiem ')'. Pola w ramce oddzielone są znakiem '.' (przecinek). Niektóre ramki zawierają zagnieżdżone zestawy pól, zestawy takie są ograniczone przez znaki " oraz ", a wartości oddzielone przez ','. Nazwy pól dla czytelności dokumentu zapisywane będą w nawiasach ostrych, np. **<kraj>** (w prawdziwej ramce zapisywane są bez nawiasów). Zapis **<...>** oznacza że odpowiednie pola mogą się powtarzać.

3.6.2. Komunikacja klient-serwer warstwy zewnętrznej

Pobranie listy dostępnych wyników

(GET_AVAILABLE_RESULTS,*)	\rightarrow	
	←	(RESULTS, <liczba wyników="">,</liczba>
		<id badania="">, <nazwa badania="">,</nazwa></id>
		<pre><kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj></pre>
		<id badania="">, <nazwa badania="">,</nazwa></id>
		<pre><kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj></pre>
		<>)

Przykładowe zapytanie:

(GET_AVAILABLE_RESULTS, *)

Przykładowa odpowiedź:

(RESULTS, 2, 1001, Badanie prostaty, Polska, M, biala, 61, 1458, Pomiar cisnienia oka, Niemcy, K, biala, 16)

Pobranie listy dostępnych wyników spełniających kryteria

(GET_AVAILABLE_RESULTS,	\rightarrow	
<nazwa badania="">, <kraj>,</kraj></nazwa>		
<pre><płeć>, <rasa>, <minimalny< pre=""></minimalny<></rasa></płeć></pre>		
wiek>, <maksymalny wiek="">)</maksymalny>		

\leftarrow	(RESULTS, <liczba wyników="">,</liczba>
	<id badania="">, <nazwa badania="">,</nazwa></id>
	<kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj>
	<id badania="">, <nazwa badania="">,</nazwa></id>
	<kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj>
	<>)

Płeć należy podać jako K lub M. Aby nie precyzować któregoś z pól należy podać %. Można również wstawić % jako część wzorca, np. Po% będzie dopasowane zarówno do Polska jak i Portugalia.

Przykładowe zapytanie:

```
(GET_AVAILABLE_RESULTS, *, Polska, M, *, 10, 11)
```

Przykładowa odpowiedź:

```
(RESULTS, 2, 1234, Badanie ogolne, Polska, M, biala, 10, 3214, Pobieranie krwi, Polska, M, biala, 11)
```

Pobranie pliku przypisanego do badania

(GET_RESULT, <id badania="">)</id>	\rightarrow	
	←	(RESULT, <nazwa pliku="">, <roz-< td=""></roz-<></nazwa>
		miar>, <dane>)</dane>

Rozmiar podany jest w bajtach po odkodowaniu. Dane przesłane są w postaci zakodowanej w Base64.

Przykładowe zapytanie:

```
(GET_RESULT, 1234)
```

Przykładowa odpowiedź:

- 1 (RESULT, badanie.xml,357, MS4gQ2VydHlmaWthdCBCMg0KVHJ6ZWJhIHphcMWCYWNpxlcgbmEga29udG8gMTAgemV0YSw gYSBwb3RlbSBuYSBtYWlsYSBhLmNoYWJyb3dza2FAc2pvLnB3LmVkdS5wbCB3eXPFgmHEhyB wb3R3aWVyZHplbmllIHByemVsZXd1IChhbGJvIG5pZSB3eXN5xYJhxlcgYWxlIG1pZcSHIHB yenkgc29iaWUgcHJ6eSBvZGJpZXJhbml1KS4gUGFwaWVyIGRhasSFIHcgIER6aWFsZSBkcy4
- gU3R1ZGVudMOzdyBTSk8gKHBvay4gNDE5LCBHLkcuKSB3IGdvZHouIDk6MDAtMTM6MDAu)

Pobranie statystyk

(GET_STATISTICS, <nazwa ba-<="" th=""><th>\rightarrow</th><th></th></nazwa>	\rightarrow	
dania>, <data od="">, <data do="">,</data></data>		
<pre><kraj>, <płeć>, <rasa>, <mi-< pre=""></mi-<></rasa></płeć></kraj></pre>		
nimalny wiek>, <maksymalny< td=""><td></td><td></td></maksymalny<>		
wiek>, <pole 1="" grupowania="">,</pole>		
<pol> <pol> <pol> <pol> <</pol></pol></pol></pol>		

\leftarrow	(STATISTICS, <liczba wyników="">,</liczba>
	<zestaw grupowania="">, <liczba< th=""></liczba<></zestaw>
	badań>, <zestaw grupowania="">,</zestaw>
	liczba badań>, <>)

Pola <nazwa badania>, <data od>, <data do>, <kraj>, <płeć>, <rasa> są opcjonalne, można je pominąć podając *. Dla nazwy badania i kraju działa znak % zastępujący dowolny ciąg znaków (np. "Rentgen %" będzie dopasowany zarówno do "Rentgen ręki" jak i do "Rentgen kolana". Pola grupowania są opcjonalne, ich podanie spowoduje pogrupowanie liczby badań. W przeciwnym przypadku zapytanie zwróci tylko jeden wynik.

Na przykład dla ramki:

```
(GET_STATISTICS, Rentgen %,01-01-2010,*,*,M,*,*,*,*, { kraj })
```

generowane jest zapytanie zbliżone do:

```
select count(zestaw) from badania where nazwa_badania like 'Rentgen %' and data \geq 01-01-2010 and plec = 'M' group by (kraj) as zestaw
```

a odpowiedź to np.

(STATISTICS, 2, Polska, 20, Czechy, 74)

Pobranie listy aktywnych serwerów warstwy zewnętrznej

(ACTIVE_SERVERS)	\rightarrow	
	←	(ACTIVE_SERVERS, < liczba ser-
		werów>, <adres ip="">, <port>, <ad-< td=""></ad-<></port></adres>
		res ip>, <port>, <>)</port>

Przykładowe zapytanie:

1 (ACTIVE_SERVERS)

Przykładowa odpowiedź:

(ACTIVE_SERVERS, 3, 192.168.1.40, 2000, 10.0.5.72, 3400, 192.168.15.2, 3400)

3.6.3. Komunikacja między serwerami warstwy zewnętrznej

Ramki tej warstwy są szyfrowane kluczem publicznym odbiorcy i kodowane w base64. Ich format to (zaszyfrowana treść). Szyfrowane są pełne ramki, aby po odszyfrowaniu nadal były ramkami poprawnymi, np. (ACTIVE_SERVERS) -> (KGRzZHNkc2RzZHNkc

Sprawdzenie czy serwer odpowiada

(<nr nadawcy="">, STATUS)</nr>	\rightarrow	
	←	(<nr nadawcy="">, STATUS_OK)</nr>

Przykładowe zapytanie:

1 (2,STATUS)

Przykładowa odpowiedź:

(5,STATUS_OK)

Rozesłanie tablicy aktywności serwerów warstwy zewnętrznej

(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>AC-</th><th>\rightarrow</th><th></th></nr<>	nadawcy>,	AC-	\rightarrow	
TIVE_SE	ERVERS_EXT,	<nr< td=""><td></td><td></td></nr<>		
serwera	>, <nr serwera="">,</nr>	<>)		

Ramka jest przesyłana przez koordynatora do każdego aktywnego serwera warstwy zewnętrznej w momencie gdy nastąpi jakakolwiek zmiana w tablicy aktywności serwerów.

Rozesłanie tablicy aktywności serwerów danych

(<nr nadawcy="">,</nr>	AC-	\rightarrow		
TIVE_SERVERS_DB, <nr< td=""><td>ser-</td><td></td><td></td><td></td></nr<>	ser-			
wera>, <nr serwera="">, <>)</nr>				

Ramka jest przesyłana przez koordynatora do każdego aktywnego serwera warstwy zewnętrznej w momencie gdy nastąpi jakakolwiek zmiana w tablicy aktywności serwerów. Tablica aktywności serwerów danych aktualizowana jest na żądanie.

Informacja o braku koordynatora / elekcja

(<nr nadawcy="">, ELECTION)</nr>	\rightarrow	
-----------------------------------	---------------	--

Ramka jest przesyłana przez każdy serwer który zauważy brak koordynatora do serwerów o numerze niższym niż własny.

Zatrzymanie elekcji dla konkretnego węzła

(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>ELEC-</th><th>\rightarrow</th><th></th></nr<>	nadawcy>,	ELEC-	\rightarrow	
TION_S	STOP)			

Ramka jest przesyłana przez możliwych koordynatorów do węzłów o wyższym numerze.

Zakończenie elekcji (wybór nowego koordynatora)

(<nr nadawcy="">, COORDINATOR)</nr>	\rightarrow	

Ramka jest przesyłana przez nowego koordynatora do każdego serwera.

3.6.4. Komunikacja między serwerami danych

Sprawdzenie czy serwer odpowiada

(<nr nadawcy="">, STATUS)</nr>	\rightarrow	
	←	(<nr nadawcy="">, STATUS_OK)</nr>

Przykładowe zapytanie:

(2,STATUS)

Przykładowa odpowiedź:

(5,STATUS_OK)

Rozesłanie tablicy aktywności serwerów danych

(<nr nada<="" th=""><th>wcy>,</th><th>AC-</th><th>\rightarrow</th><th></th></nr>	wcy>,	AC-	\rightarrow	
TIVE_SERVERS	_DB, <nr< th=""><td>ser-</td><td></td><td></td></nr<>	ser-		
wera>, <nr serv<="" td=""><th>era>, <>)</th><td></td><td></td><td></td></nr>	era>, <>)			

Ramka jest przesyłana przez koordynatora do każdego aktywnego serwera danych w momencie gdy nastąpi jakakolwiek zmiana w tablicy aktywności serwerów.

Rozesłanie tablicy aktywności serwerów warstwy zewnętrznej

(<nr nadawcy="">,</nr>	AC-	\rightarrow	
TIVE_SERVERS_EXT,	<nr< td=""><td></td><td></td></nr<>		
serwera>, <nr serwera="">,</nr>	<>)		

Ramka jest przesyłana przez koordynatora do każdego aktywnego serwera danych w momencie gdy nastąpi jakakolwiek zmiana w tablicy aktywności serwerów warstwy zewnętrznej. Tablica aktywności serwerów warstwy zewnętrznej aktualizowana jest na żądanie.

Informacja o braku koordynatora / elekcja

(<nr nadawcy="">, ELECTION)</nr>	\rightarrow	
-----------------------------------	---------------	--

Ramka jest przesyłana przez każdy serwer który zauważy brak koordynatora do serwerów o numerze niższym niż własny.

Zatrzymanie elekcji dla konkretnego węzła

(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>ELEC-</th><th>\rightarrow</th><th></th></nr<>	nadawcy>,	ELEC-	\rightarrow	
TION_S	STOP)			

Ramka jest przesyłana przez możliwych koordynatorów do węzłów o wyższym numerze.

Zakończenie elekcji (wybór nowego koordynatora)

(<nr nadawcy="">, COORDINATOR)</nr>	\rightarrow	
--------------------------------------	---------------	--

Ramka jest przesyłana przez nowego koordynatora do każdego serwera.

Wykonanie masowego wrzutu danych do bazy

(<nr nadawcy="">,</nr>	UPLOAD,	\rightarrow	
<czas>, <dane>)</dane></czas>			
		\leftarrow	(<nr nadawcy="">, UPLOAD, OK)</nr>

<dane> to archiwum zip zakodowane w base64. Archiwum powinno zawierać plik upload.sql, który jest wykonywany na bazie danych oraz folder data, w którym zawarte są inne pliki, które mają być dostępne jako wyniki badań.

Wykonanie pojedynczego wstawienia do bazy danych

(<nr nadawcy="">, INSERT, <czas>, <tabela>, <kolumna 1="">, <kolumna 2="">, <>)</kolumna></kolumna></tabela></czas></nr>	\rightarrow	
· · ·		
	\leftarrow	(<nr nadawcy="">, INSERT, OK)</nr>

Wykonanie pojedynczego wstawienia pliku na serwer danych

(<nr nadawcy="">, ATTACH, <czas>,</czas></nr>	\rightarrow	
<nazwa pliku="">, <dane>)</dane></nazwa>		
	←	(<nr nadawcy="">, ATTACH, OK)</nr>

<dane> to plik zakodowany w base64.

Wykonanie pojedynczego usunięcia z bazy danych

(<nr nadawcy="">, DELETE, <czas>, <tabela>, <id wiersza="">)</id></tabela></czas></nr>	\rightarrow	
	←	(<nr nadawcy="">, DELETE,OK)</nr>

Wykonanie pojedynczego usunięcia pliku z serwera danych

(<nr nadawcy="">, UNLINK, <czas>,</czas></nr>	\rightarrow	
<nazwa pliku="">)</nazwa>		

←	(<nr nadawcy="">, UNLINK,OK)</nr>
---	------------------------------------

3.6.5. Komunikacja między serwerami warstwy zewnętrznej a serwerami danych

Wykonanie pojedynczego usunięcia pliku z serwera danych

(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>\rightarrow</th><th></th><th></th><th></th><th></th></nr<>	nadawcy>,	\rightarrow				
GET_ACTIVE_SERV	ERS_DB)					
		\leftarrow	(<nr< td=""><td>nadawcy>,</td><td></td><td>AC-</td></nr<>	nadawcy>,		AC-
			TIVE_	SERVERS_DB,	<nr< td=""><td>ser-</td></nr<>	ser-
			wera>	, <nr serwera="">, <</nr>	<>)	

Koordynator warstwy zewnętrznej co jakiś czas odpytuje dowolny serwer danych

Pobranie listy dostępnych wyników

(<nr nadawcy="">,</nr>	\rightarrow	
GET_AVAILABLE_RESULTS,		
*)		
	←	(<nr nadawcy="">, RESULTS,</nr>
		liczba wyników>, <id bada-<="" li=""></id>
		nia>, <nazwa badania="">, <kraj>,</kraj></nazwa>
		<płeć>, <rasa>, <wiek>, <id< td=""></id<></wiek></rasa></płeć>
		badania>, <nazwa badania="">,</nazwa>
		<kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj>
		<>)

Pobranie listy dostępnych wyników spełniających kryteria

(<nr nadawcy="">,</nr>	\rightarrow	
GET_AVAILABLE_RESULTS,		
<nazwa badania="">, <kraj>,</kraj></nazwa>		
<płeć>, <rasa>, <minimalny< td=""><td></td><td></td></minimalny<></rasa></płeć>		
wiek>, <maksymalny wiek="">)</maksymalny>		
	\leftarrow	(<nr nadawcy="">, RESULTS,</nr>
		liczba wyników>, <id bada-<="" td=""></id>
		nia>, <nazwa badania="">, <kraj>,</kraj></nazwa>
		<płeć>, <rasa>, <wiek>, <id< td=""></id<></wiek></rasa></płeć>
		badania>, <nazwa badania="">,</nazwa>
		<kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj>
		<>)

Pobranie pliku przypisanego do badania

(<nr nadawcy="">, GET_RESULT,</nr>	\rightarrow	
<id badania="">)</id>		

← (<nr nadawcy="">, RESULT, <nazwa< th=""></nazwa<></nr>	
	pliku>, <rozmiar>, <dane>)</dane></rozmiar>

Pobranie statystyk

(<nr nadawcy="">,</nr>	\rightarrow	
GET_STATISTICS, <nazwa< td=""><td></td><td></td></nazwa<>		
badania>, <data od="">, <data< td=""><td></td><td></td></data<></data>		
do>, <kraj>, <płeć>, <rasa>, <mi-< td=""><td></td><td></td></mi-<></rasa></płeć></kraj>		
nimalny wiek>, <maksymalny< td=""><td></td><td></td></maksymalny<>		
wiek>, <pole 1="" grupowania="">,</pole>		
<pole 2="" grupowania="">, <>)</pole>		
	\leftarrow	(<nr nadawcy="">, STATISTICS,</nr>
		liczba wyników>, <zestaw< li=""></zestaw<>
		grupowania>, <liczba badań="">,</liczba>
		<zestaw grupowania="">, <liczba< td=""></liczba<></zestaw>
		badań>, <>)

3.6.6. Komunikacja między serwerami danych a klientem edytującym dane Wykonanie masowego wrzutu danych do bazy

(UPLOAD, <dane>)</dane>	\rightarrow	
	←	(UPLOAD, OK)

<dane> to archiwum zip zakodowane w base64. Archiwum powinno zawierać plik upload.sql, który jest wykonywany na bazie danych oraz folder data, w którym zawarte są inne pliki, które mają być dostępne jako wyniki badań.

Wykonanie pojedynczego wstawienia do bazy danych

(INSERT, <tabela>, <kolumna< th=""><th>\rightarrow</th><th></th></kolumna<></tabela>	\rightarrow	
1>, <kolumna 2="">, <>)</kolumna>		
	←	(INSERT, OK)

Wykonanie pojedynczego wstawienia pliku na serwer danych

(ATTACH,	<nazwa< th=""><th>pliku>,</th><th>\rightarrow</th><th></th></nazwa<>	pliku>,	\rightarrow	
<dane>)</dane>				
			\leftarrow	(ATTACH, OK)

<dane> to plik zakodowany w base64.

Wykonanie pojedynczego usunięcia z bazy danych

(DELETE, <tabela>, <id wiersza="">)</id></tabela>	\rightarrow	
	\leftarrow	(DELETE, OK)

23

Wykonanie pojedynczego usunięcia pliku z serwera danych

(UNLINK, <nazwa pliku="">)</nazwa>	\rightarrow	
	←	(UNLINK, OK)

3.6.7. Obsługa błędów

Każde zapytanie może się też nie udać, należy wtedy zwrócić błąd:

- (<nr nadawcy>, ERROR, <kod błędu>) w przypadku komunikacji serwer-serwer
- (ERROR, <kod błędu>) w przypadku komunikacji klient-serwer

Lista błędów:

- HOST_OVERLOADED system obsługuje maksymalną liczbę użytkowników, nie jest możliwe zrealizowanie żądania
- ENCRYPTION_ERROR węzeł nie może odszyfrować otrzymanej wiadomości
- DB_LOST_CONNECTION utracone połączenie z bazą danych
- INVALID_REQUEST błędna ramka

3.7. Klucze prywatne i publiczne

Klucz prywatny zostanie zapisany w pliku *j.ssh/id_rsa*. Klucz publiczny zostanie zapisany w pliku *j.ssh/id_rsa.pub*. Wygenerowaniem kluczy publicznych i prywatnych oraz zapisaniem ich do pliku konfiguracyjnego zajmuje się węzeł, z którego jest uruchamiana aplikacja. Do generowania kluczy wykorzystywany jest biblioteka OpenSSL.

Przykładowy klucz prywatny:

MIICXAIBAAKBgQCp2w+8HUdECo8V5yuKYrWJmUbLtD6nSyVifN543axXvNSFzQfW
NOGVkMsCo6W4hpl5eHv1p9Hqdcf/ZYQDWCK726u6hsZA81AblAOOXKaUaxvFC+ZK
RJf+MtUGnv0v7crGoblm1mMC/OQI1JfSsYi68EpnaOLepTZw+GLTnusQgwIDAQAB
AoGBAKDuq3PikblH/9YS11AgwjwC++7ZcltzeZJdGTSPY1El2n6Dip9ML0hUjeSM
ROIWtac/nsNcJCnvOnUjK/c3NIAaGJcfRPiH/S0Ga6ROiDffj2UXAmk/v4wRRUzr
5lsA0jgEt5qcq2Xr/JPQVGB4wUgL/yQK0dDhW0EdrJ707e3BAkEA1aIHbmcVfCP8
Y/uWuK0lvWxrIWfR5MIHh18tD9lvkot2kyXiV+jB6/gktwk1QaFsy7dCXn7w03+k
xrjEGGN+kQJBAMuKf55lDtU9K2Js3YSStTZAXP+Hz7XpoLxmbWFyGvBx806WjgAD
624irwS+0tBxkERbRcisfb2cXmAx8earT9MCQDZuVCpjBWxd1t66qYpgQ29iAmG+
jBIY3qn9uOOC6RSTiCCx1FvFqDMxRFmGdRVFxeyZwsVE3qNksF0Zko0MPKECQCEe
oDV97DP2iCCz5je0R5hUUM2jo8DOC0GcyR+aGZgWcqjPBrwp5x08t43mHxeb4wW8
dFZ6+trnntO4TMxkA9ECQB+yCPgO1zisJWYuD46KISoesYhwHe5C1BQElQgi9bio
U39fFo88w1pok23a2CZBEXguSvCvexeB68OggdDXvy0=
__END RSA PRIVATE KEY____

Przykładowy klucz publiczny

——BEGIN PUBLIC KEY——
MIGIMAOGCSqGSIb3DQEBAQUAA4GNADCBiQKBgQCp2w+8HUdECo8V5yuKYrWJmUbL
tD6nSyVifN543axXvNSFzQfWNOGVkMsCo6W4hpl5eHv1p9Hqdcf/ZYQDWCK726u6
hsZA81AblAOOXKaUaxvFC+ZKRJf+MtUGnv0v7CrGoblm1mMC/OQI1JfSsYi68Epn
aOLepTZw+GLTnusQgwIDAQAB
——END PUBLIC KEY——

3.8. Skrypt uruchamiający aplikację

Jest uruchamiany na dowolnym węźle, który generuje klucze publiczne i prywatne dla wszystkich serwerów oraz serwerów danych. Musi uzupełnić nimi plik konfiguracyjny. Następnie wysyła plik konfiguracyjny przez ssh pozostałym węzłom. Ostatni krok to uruchomienie aplikacji podając w argumentach numer węzła zgodny z danymi znajdującymi się w pliku.

4. Docker

4.1. Opis rozwiązania Docker

Docker jest narzędziem ułatwiającym proces tworzenia, dystrybucji i wdrażania oprogramowania. Pozwala on na umieszczenie aplikacji wraz z jej bezpośrednimi zależnościami w kontenerze i uruchomienie jej na dowolnej maszynie z systemem Linux. Aplikacje działające za pomocą Dockera są odizolowane od infrastruktury, dzięki czemu możliwe jest uruchomienie kilku niezależnych kontenerów z aplikacjami symulujących pracę w środowisku rozproszonym. Jednocześnie narzędzie to zapewnia niewielkie zużycie pamięci dzięki współdzieleniu warstw UFS obrazów (ang. Union File System) pomiędzy kontenerami. Współdzielenie jądra systemu pomiędzy kontenerami, a systemem gospodarza zapewnia natomiast krótkie czasy uruchomienia. Ze względu na te cechy korzystanie z aplikacji uruchomionej za pomocą Dockera jest niemal tak wydajne, jak działającej na systemie gospodarza.

Podstawowymi komponentami Dockera są:

- *Docker Engine* platforma do tworzenia kontenerów na uruchamiane przez użytkownika aplikacje,
- Docker Hub oficjalne repozytorium obrazów przechowujące obrazy udostępniane przez użytkowników

Docker działa w architekturze klient – serwer. Do komunikacji klienta z demonem wykorzystywany jest protokół HTTP i odbywa się ona poprzez gniazda (ang. sockets) lub RESTful API. Klient Dockera jest podstawowym interfejsem komunikacyjnym z Dockerem – przyjmuje komendy z określonego zestawu poleceń wpisywane przez użytkownika i przekazuje je do demona. Demon odpowiada za budowanie obrazów, uruchamianie i dystrybucję kontenerów. Klient i demon mogą działać na tym samym systemie lub ich funkcje mogą zosać rozdzielone pomiędzy różne hosty.

Podstawowymi pojęciami Dockera są:

- obrazy komponent odpowiadający budowaniu,
- rejestry komponent odpowiadający dystrybucji,
- kontenery komponent odpowiadający uruchamianiu.

Obraz jest to szablon służący tylko do odczytu, stanowiący podstawę do utworzenia kontenera. Obraz może zawierać np. system operacyjny Ubuntu z serwerem Apache oraz zainstalowaną aplikacją webową, którą chcemy uruchomić. Za pomocą Dockera mamy możliwość budowania nowych obrazów, aktualizowania istniejących, pobierania obrazów stworzonych przez innych i udostępniania własnych. Każdy obraz składa się z warstw tworzących ujednolicony system plików (ang. UFS). Ta technologia powoduje, że obrazy Dockera są lekkie – wprowadzenie zmian w aplikacji nie wiąże się z przebudową całego obrazu, a jedynie z aktualizacją lub dodaniem danej warstwy.

Każdy obraz ma obraz bazowy (np. obraz systemu Ubuntu lub obraz utworzony przez użytkownika), na podstawie którego jest budowany za pomocą zestawu instrukcji. Każda instrukcja powoduje dodanie warstwy do naszego obrazu (taką instrukcją może być np. wywołanie komendy, dodanie pliku lub folderu, instalacja pakietu, utworzenie zmiennej środowiskowej). Polecenia tworzące obraz Dockera przechowywane są w pliku Dockerfile. Podczas budowania obrazu Docker odczytuje kod żródłowy zawarty w pliku Dockerfile, wykonuje zapisane instrukcje i zwraca końcowy obraz.

Przykładowe operacje na obrazie:

- Pobieranie obrazu:
 - docker pull {nazwa obrazu}
- Wyświetlanie lokalnie dostępnych obrazów:
 - docker images
- Wyświetlenie warstw składających się na obraz:
 - docker history {id lub nazwa obrazu}
- Usuniecie obrazu
 - docker rmi {id lub nazwa obrazu}

Rejestry są miejscem gdzie można udostępniać i skąd można pobierać obrazy. Mogą one być zarówno publiczne, jak i prywatne. Publiczny rejestr Dockera stanowi Docker Hub zawierający bazę obrazów stworzonych przez użytkowników Dockera. Istnieje również lokalne repozytorium na maszynie użytkownika. Za pomocą klienta Dockera możliwe jest przeszukiwanie opublikowanych obrazów oraz pobieranie ich w celu utworzenia kontenera.

Kontener tworzony jest na podstawie obrazu, który zawiera informacje o tym, co przechowuje kontener, jaki proces ma zostać uruchomiony po jego utworzeniu oraz inne dane konfiguracyjne. Kontener składa się z zestawu ujednoliconych warstw tylko do odczytu, pochodzących z obrazu kontenera oraz z pojedynczej warstwy do odczytu i zapisu umożliwiającej działanie procesów uruchamianych w kontenerze. Na kontenerach można wykonywać podstawowe operacje: uruchomić, zatrzymać, przenieść i usunąć.

Przykładowe operacje na kontenerze

- Tworzenie i uruchamianie kontenera:
 - docker runl {nazwa lub id obrazu}

Uruchomienie tego polecenia z parametrem -d powoduje uruchomienie kontenera działającego w tle, natomiast parametr -rm=true powoduje, że kontener zostanie usunięty natychmiast po wykonaniu zadania.

- Wyświetlanie wszystkich kontenerów:
 - 1 docker ps -a
- Zatrzymanie kontenera

```
docker stop {id lub nazwa kontenera}
```

— Usuniecie kontenera

```
docker rm {id lub nazwa kontenera}
```

Docker udostępnia również możliwość automatycznego budowania obrazu w synchronizacji z systemem kontroli wersji (GitHub lub Bitbucket). Dzięki umieszczeniu w repozytorium pliku *Dockerfile* oraz powiązaniu konta DockerHub I kontem w wybranym systemie kontroli wersji, po każdorazowej aktualizacji kodu w repozytorium budowany, na jego podstawie budowany jest aktualny obraz Dockera i zapisywany w repozytorium DockerHub.

4.2. Raport z przykładowych uruchomień

4.2.1. Uruchomienie aplikacji 'Hello World'

Aplikacja uruchamiana jest poleceniem

```
$ docker run ubuntu /bin/echo 'Hello world'
```

gdzie:

- docker run uruchamia kontener
- *ubuntu* obraz, na podstawie którego tworzony jest kontener (obraz systemu ubuntu)
- /bin/echo 'Hello world' polecenie, które ma zostać wywołane wewnątrz utworzonego kontenera

Odpowiedź Dockera na zadaną komendę:

```
Unable to find image 'ubuntu:latest' locally latest: Pulling from library/ubuntu 759d6771041e: Pull complete 8836b825667b: Pull complete c2f5e51744e6: Pull complete a3ed95caeb02: Pull complete Digest: sha256:b4dbab2d8029edddfe494f42183de20b7e2e87la424ff16ffe7b15a31f102536 Status: Downloaded newer image for ubuntu:latest Hello world
```

Docker przeszukuje dostępne lokalnie obrazy. Jeżeli nie znajduje danego obrazu lokalnie, wyszukuje i pobiera go z repozytorium Docker Hub. Następnie uruchamia kontener, wykonuje polecenie wyświetlenia napisu "Hello world" I zatrzymuje kontener.

Aplikację można uruchomić również w trybie interaktywnym, stosując flagi -i -t za pomocą polecenia

```
$ docker run -t -i ubuntu /bin/bash
```

gdzie flaga - t powoduje uruchomienie terminala w kontenerze, natomiast flaga - i pozwala wczytywać w kontenerze znaki wpisywane na klawiaturze. Odpowiedź Dockera:

```
root@879d9c1665ca:/# ls
bin dev home lib64 mnt proc run srv tmp var boot etc lib media
opt root sbin sys usr
root@879d9c1665ca:/# exit
5 exit
```

Innym sposobem uruchomienia aplikacji jest uruchomienie jej w trybie demona dzięki zastosowaniu flagi -d. Poniższe polecenie spowoduje wyświetlenie napisu 'Hello world' co 1 sekunde:

```
\ docker run -d ubuntu /bin/sh -c "while true; do echo hello world; sleep 1; done"
```

Sprawdzenie, czy kontener został uruchomiony:

```
$ docker ps
```

Odpowiedź Dockera:

```
CONTAINER ID IMAGE COMMAND CREATED

STATUS PORTS NAMES

c99a2503f886 ubuntu ''/bin/sh -c 'while tr'' 2 minutes ago

Up 2 minutes evil_morse
```

Sprawdzenie wyjścia kontenera:

```
$ docker logs evil_morse
```

Odpowiedź Dockera:

```
hello world
hello world
hello world ....
```

Zatrzymanie kontenera:

```
$ docker stop evil_morse
```

4.2.2. Uruchomienie aplikacji webowej

Aplikacja uruchamiana jest poleceniem:

```
$ docker run -d -P training/webapp python app.py
```

gdzie

- docker run uruchamia kontener
- -d flaga powodująca działanie w tle kontenera
- -P flaga nakazująca Dockerowi odwzorowanie portów kontenera na porty na maszynie gospodarza
- training/webapp obraz, na podstawie którego tworzony jest kontener

— *python app.py* – polecenie, które ma zostać wywołane wewnątrz utworzonego kontenera (uruchomienie aplikacji webowej)

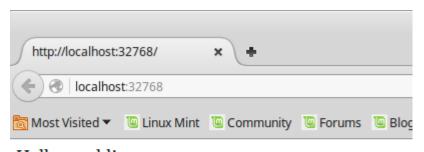
Odpowiedź Dockera:

```
Unable to find image 'training/webapp:latest' locally latest: Pulling from training/webapp e190868d63f8: Pull complete 909cd34c6fd7: Pull complete 0b9bfabab7c1: Pull complete a3ed95caeb02: Pull complete l0bbbc0fc0ff: Pull complete fca59b508e9f: Pull complete fca59b508e9f: Pull complete e7ae2541b15b: Pull complete e7ae2541b15b: Pull complete bdd97ef58ce9: Pull complete a4c1b0cb7af7: Pull complete a4c1b0cb7af7: Pull complete bigest: sha256:06e9c1983bd6d5db5fba376ccd63bfa529e8d02f23d5079b8f74a616308fb11d Status: Downloaded newer image for training/webapp:latest 426c053faa028c411e8ca32f21ec9907da7b442dd83a321f4e47697a8e7cfb7f
```

Obraz nie został znaleziony w lokalnym rejestrze, dlatego pobrano go z rejestru Docker Hub. Za pomocą polecenia *docker ps -l* można sprawdzić szczegółowe informacje dotyczące ostatnio uruchomionego kontnera.

```
$ docker ps -1
CONTAINER ID IMAGE COMMAND CREATED
STATUS PORIS NAMES
426c053faa02 training/webapp "python app.py" 13 minutes ago
5 Up 12 minutes 0.0.0.0:32768->5000/tcp berserk_euler
```

Kolumna *ports* mówi nam o tym, że port 5000 w kontenerze jest odwzorowany na port 32768 na maszynie lokalnej. Działanie aplikacji możemy sprawdzić wyszukując w przeglądarce port 32768.



Hello world!

Rysunek 4.1. Działająca aplikacja webowa

4.2.3. Tworzenie własnego obrazu

Własny obraz można utworzyć na dwa sposoby:

- Poprzez aktualizację kontenera stworzonego na podstawie obrazu oraz zapisanie wprowadzonych zmian do obrazu
- Za pomocą pliku Dockerfile

W pierwszym przypadku mamy utworzony kontener na podstawie obrazu i wprowadziliśmy do niego nowe dane, np. zainstalowaliśmy program. Nowy obraz tworzymy za pomocą polecenia:

\$ docker commit -m "Added program" -a "Author" bd625e9176a7 author/ubuntu:v2

gdzie

- docker commit zapisuje stn kontenera w postaci obrazu
- -m flaga pozwalająca zapisać co zostało zmienione w obrazie
- -a flaga informująca o autorze wprowadzonych zmian
- *bd625e9176a7* numer ID kontenera, na bazie którego tworzony jest nowy obraz
- author/ubuntu:v2 nazwa repozytorium oraz znacznik wersji utworzonego obrazu

Po wywołaniu tego polecenia moemy sprawdzić listę obrazów w lokalnym repozytorium:

1	\$ docker images REPOSITORY SIZE	TAG	IMAGE ID	CREATED
_	author/ubuntu 725.1 MB	v2	adbc62b82a11	19 seconds ago
5	ubuntu 188 MB	latest	b72889fa879c	11 days ago
	training/webapp 348.8 MB	latest	6fae60ef3446	11 months ago

Tworzenie obrazu z pliku *Dockerfile* przebiega następująco. Najpierw tworzymy katalog na nasz plik, a w nim plik *Dockerfile*:

```
$ mkdir dockerbuild
$ cd dockerbuild/
$ touch Dockerfile
```

Zawartość pliku może wyglądać następująco:

```
FROM ubuntu:14.04
MAINTAINER Author <author@example.com>
RUN apt—get update
RUN apt—get install build—essential
5 RUN apt—get install qt5—default
```

Plik *Dockerfile* składa się z instrukcji, których nzwy pisane są wielkimi literami poprzedzających polecenia: *INSTRUKCJA polecenie*. Wyjaśnienie instrukcji wykorzystanych w powyższym pliku:

- FROM ubuntu:14.04 ta komenda mówi o tym, że obraz bazuje na obrazie systemu ubuntu wersji 14.04
- *MAINTAINER Author* <author@example.com> wskazanie autora obrazu
- RUN ... instrukcja RUN nakazuje wykonać w kontenerze dane polecenia

Następnie budujemy obraz na podstawie pliku *Dockerfile* (przy wywołaniu tej komendy musimy znajdować się w katalogu, w którym jest nasz plik *Dockerfile*):

```
$ docker build -t author/ubuntu:v2.
```

4.2.4. Korzystanie z Docker Hub

Utworzony obraz może zostac udostępniony w repozytorium Docker Hub, a następnie pobrany przez członków naszego zespołu. W tym celu należy się zalogować na swoje konto Docker Hub za pomoc klienta dockera:

```
$ docker login
```

Po podaniu danych logowania możemy udostępnić obraz:

```
$ docker push author/ubuntu:v2
```

Następnie może on zostać pobrany przez inneh użytkowników:

```
$ docker pull author/ubuntu:v2
```

5. Prezentacja systemu

5.1. Opis prezentacji systemu

- 1. Start aplikacji.
 - 1.1. Uruchomienie aplikacji poprzez wywołanie komendy ./ServerDaemon master na którymkolwiek z węzłów warstwy zewnętrznej bądź wewnętrznej.
- 1.2. Sprawdzenie uruchomienia na innych węzłach.
- 2. Pobranie pliku konfiguracyjnego.
- 2.1. Wykonanie kopii starego pliku konfiguracyjnego.
- 2.2. Wywołanie klienta bez parametrów.
- 2.3. Porównanie starego pliku z nowo pobranym.
- 3. Połączenie z serwerami alternatywnymi.
 - 3.1. Odłączenie serwera widniejącego na pierwszej pozycji w pliku konfiguracyjnym klienta (klient powinien wybierać kolejne serwery).
- 3.2. Wykonanie dowolnego zapytania klienta.
- 4. Pobieranie danych przez klienta.
- 4.1. Pobranie listy badań (uruchomienie klienta z parametrem 'list').
- 4.2. Pobranie badania o podanym id (uruchomienie klienta z parametrem 'get') i sprawdzenie anonimowości danych.
- 4.3. Wyszukiwanie badań z filtrowaniem (uruchomienie klienta z parametrem 'search' i filtrami: nazwa '*', kraj 'Polska', płeć 'M', rasa '*', minimalny wiek '*', maksymalny wiek '*').
- 4.4. Umyślne wywołania klienta dla błędnych zapytań.
- 5. Odporność na odłączanie węzłów.
- 5.1. Uruchomienie skryptu pobierającego za pomocą klienta listy badań i zapisującego ją w pliku.
- 5.2. Odłączenie węzła warstwy zewnętrznej i węzła warstwy wewnętrznej.
- 5.3. Ponowne uruchomienie skryptu i porównanie nowo pobranej listy z wcześniejszą.
- 6. Odporność na wymianę węzłów.
 - 6.1. Uruchomienie usługi z dwoma serwerami warstwy zewnętrznej.
 - 6.2. Uruchomienie skryptu pobierającego za pomocą klienta listy badań i zapisującego ją w pliku.
 - 6.3. Dołączenie trzeciego węzła warstwy zewnętrznej.
 - 6.4. Odłączenie węzłów działających przed podłączeniem trzeciego węzła.
- 6.5. Ponowne uruchomienie skryptu i porównanie nowo pobranej listy z wcześniejszą.
- 7. Spójność danych.
 - 7.1. Wprowadzenie przez klienta wrzucającego dane badania zawierającego plik.
 - 7.2. Uruchomienie klienta z parametrem list i upewnienie się o dodaniu badania.

- 7.3. Odłączenie serwera danych skomunikowanego z klientem wrzucającym dane.
- 7.4. Ponowne wywołanie listy badań i upewnienie się o tym, że wcześniej dodane badanie znajduje się na liście.
- 8. Elekcja.
- 8.1. Znalezienie koordynatorów warstwy wewnętrznej i zewnętrznej.
- 8.2. Odłączenie koordynatorów.
- 8.3. Sprawdzenie dowolnej funkcji systemu.
- 9. Elekcja.
- 9.1. Uruchomienie skryptu wywołującego zapytanie (pobierające plik) klienta 100 razy w normalnych warunkach pracy systemu.
- 9.2. Uruchomienie wyżej wspomnianego skryptu w warunkach awarii, czyli gdy działa jeden serwer warstwy zewnętrznej i jeden serwer warstwy zewnętrznej.
- 10. Stop usługi
 - 10.1. Wywołanie skryptu zamykającego usługę.
 - 10.2. Sprawdzenie zamknięcia na każdym węźle.

6. Testy systemu

6.1. Opis testów systemu

	Zaliczony:	TAK/NIE	
1.	Działanie klienta pobierającego		
1.	Konfiguracja		
1.	Pobranie konfiguracji		
Co sprawdza	Czy lista aktywnych serwerów jest poprawnie p	obierana	
Spodziewany	Pobranie listy aktywnych serwerów i zapisanie jej jako no-		
efekt	wej konfiguracji		
Jak wykonać	1. Skopiowanie starej wersji pliku konfiguracyjnego 2.		
	Uruchomienie klienta bez parametrów 3. Sprawdzenie		
	czy plik konfiguracyjny różni się od kopii z 1. punktu		
	(zwłaszcza: czy zawiera więcej niż 1 wpis o serw	rerach)	
Faktyczny			
efekt			
	Zaliczony:	TAK/NIE	
1.	Działanie klienta pobierającego		
1.	Konfiguracja		
2.	Łączenie się z zapasowymi serwerami		
Co sprawdza	Czy działa połączenie z innymi serwerami jeśli główny ser-		
	wer jest wyłączony		
Spodziewany	Połączenie się z pierwszym serwerem który jest dostępny i		
efekt	pobranie wyniku zapytania		
Jak wykonać	1. Uruchomienie klienta bez parametrów (ściągnie się		
	nowa konfiguracja) 2. Wyłączenie serwera, który wid-		
	nieje w konfiguracji klienta jako pierwszy 3. Uruchomienie		
	klienta do pobrania listy badań)		
Faktyczny			
efekt			
FR1	Zaliczony:	TAK/NIE	
1.	Działanie klienta pobierającego		
2.	Pobieranie		
1.	Pobranie listy badań		
Co sprawdza	Czy lista dostępnych badań jest pobierana		
Spodziewany	Pobranie listy badań		
efekt			
Jak wykonać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list'		
Faktyczny			
efekt			

EDO			7-1:	TAIZ (NHE	
FR2			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	2.		Pobieranie		
		2.	Pobranie badania o podanym id		
Co sprawdza			Czy pobierane jest wskazane badanie		
Spodziewany			Pobranie pliku przypisanego do badania o poda	nym id	
efekt					
Jak wykonać			1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i zapamięta-		
			nie jednego z dostępnych numerów id 2. Uruchomienie		
			klienta z parametrem 'get' 3. Sprawdzenie czy pobrany		
			plik to ten o który chodziło		
Fakt	tyczny				
efek	t				
FR1			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	2.		Pobieranie		
	12.	3.	Wyszukiwanie badań z filtrowaniem		
Cos	prawd		Czy działa filtrowanie listy dostępnych badań		
	dziewa			iacych no-	
efek		.11y	Wyświetlenie listy zawężonej do badań spełniających po- dane kryteria		
	wykor	ngó	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' 2. U	ruohomio	
Jak	wykoi	iac	_		
			nie klienta z parametrem 'search' i filtrami: nazwa '*', kraj		
			'Polska', płeć 'M', rasa '*', minimalny wiek '*', maksymalny		
			wiek '*' 3. Sprawdzenie czy zwrócona lista jest zgodna z		
			zapytaniem z punktu 2 4. Sprawdzenie czy zwrócona lista		
			odpowiada liście z punktu 1 okrojonej do wpisów spełnia-		
			jących podane kryteria		
	tyczny				
efek					
FR3			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	2.		Pobieranie		
		4.	Pobranie statystyk z filtrowaniem i grupowaniem	n	
Co s	prawd	lza	Czy pobierane są statystyki spełniające kryteria		
Spoo	dziewa	ny	Pobranie statystyk zgodnych z podanym filtrem i odpo-		
efek	t		wiednio pogrupowanych		
Jak	wykor	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'search' i filtrami:		
	-		nazwa '*', kraj 'Polska', płeć '*', rasa '*', minimalny wiek '*',		
			maksymalny wiek '*' 2. Uruchomienie klienta z parame-		
			trem 'stats' i filtrami: nazwa '*', kraj 'Polska', płeć '*', rasa		
			'*', minimalny wiek '*', maksymalny wiek '*' oraz grupowa-		
			niem po płci ('p') 3. Sprawdzenie czy statystyki zgadzają		
			się z wynikami z punktu 1		
Fakt	tyczny		- 5 1		
efek					
			1		

6.1. Opis testów systemu

FR2			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego	11111/11111	
	2.		Pobieranie Posieranie		
		5.	Działanie anonimizowania badań		
Cos	nrawd				
Co sprawdza			Pobranie pliku xml z usuniętymi danymi osobowymi		
Spodziewany efekt		illy	Tobranic pinku xiin z usuniçtyini danyini osobo	wymi	
Jak wykonać		ıać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i wybranie jednego z dostępnych id 2. Uruchomienie klienta z parametrem 'get' i pobranie pliku xml 3. Sprawdzenie czy plik ma poprawnie usunięte dane osobowe		
Fakt efek	tyczny t				
NFR	2		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów	1 ,	
	1.		Dołączanie, odłączanie serwerów		
	1.	1.	Odłączenie jednego serwera warstwy zewnętrzn	ei	
Cos	prawd		Czy usługa działa po odłączeniu jednego z serwerów war-		
C0 5	prawa	ιΖα	stwy zewnętrznej		
Spoo	dziewa	ny	Odłączenie serwera nie wpływa na poprawne działanie		
efek	t		usługi		
Jak	wykor	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i zapamiętanie		
			listy 2. Odłączenie jednego z serwerów warstwy zewnętrz-		
			nej (np. tego który jest pierwszy w pliku konfiguracyjnym		
			klienta) 3. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i po-		
			równanie wyniku z punktem 1		
Fakt	yczny				
efek	t				
NFR	$\overline{2}$		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów	,	
	1.		Dołączanie, odłączanie serwerów		
	1.	2.	Odłączenie jednego serwera danych		
Cos	prawd		Czy usługa działa po odłączeniu jednego z serwerów da-		
C0 5	prawa	ızα	nych	werow da	
Snoo	dziewa	nv	Odłączenie serwera nie wpływa na poprawne działanie		
-		.11y	usługi		
efekt Jak wykonać			9	namiatania	
Jak	wykor	iac	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i zapamiętanie		
			listy 2. Odłączenie jednego z serwerów danych 3. Urucho-		
			mienie klienta z parametrem 'list' i porównanie wyniku z		
D 1 :	L		punktem 1		
	tyczny				
efek	t				

NIDE	2.4		7.1.	ZDAIZ /NIID	
NFR	K4		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.	-		Działanie serwerów		
	1.		Dołączanie, odłączanie serwerów		
	3. Wymiana serwerów				
Co sprawdza			Czy usługa działa po całkowitej wymianie serwe	erów jednej	
			z warstw		
	dziewa	ny	Wymiana serwerów nie wpływa na poprawne działanie		
efekt			usługi		
Jak	wykor	ıać	1. Uruchomienie usługi z 2 serwerami warstwy		
			nej (spośród 3) 2. Uruchomienie klienta z parametrem 'list'		
			i zapamiętanie listy 3. Dołączenie brakującego serwera		
			i odpiecia pozostałych dwóch 4. Uruchomienie klienta z		
			parametrem 'list' i porównanie wyniku z punkte	em 1	
	tyczny				
efek					
NFF	₹4		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów		
	1.		Dołączanie, odłączanie serwerów		
		4.	Pozostawienie po 1 serwerze każdej warstwy		
Co s	sprawd	lza	Czy usługa działa po jeśli zostało tylko po jednym serwerze		
			każdej z warstw		
Spo	Spodziewany		Odłączenie serwerów nie wpływa na poprawno	e działanie	
efek	it .		usługi		
Jak	wykor	ıać	1. Uruchomienie klienta i pobranie listy 2. Odłączenie		
			serwerów (zostaje po jednym dla każdej z warstw) 3. Uru-		
			chomienie klienta i pobranie listy		
	tyczny				
efek	it				
NFR	R6		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów		
	2.		Spójność danych		
		1.	Odłączenie serwera danych		
Co s	sprawd	lza	Czy dane są spójne po przełączeniu się na ir	ny serwer	
			danych		
Spo	dziewa	ny	Dane są spójne		
efek	:t	_			
Jak	wykor	nać	1. Uruchomienie klienta wrzucającego dane i w	rzucenie 1	
			badania z plikiem 2. Uruchomienie klienta z parametrem		
			'list' i zapamiętanie listy (należy upewnić się że na liście		
			jest nowo dodany plik) 3. Odłączenie serwera danych (naj-		
			lepiej tego, do którego łączył się klient wrzucający) 4. Uru-		
			chomienie klienta z parametrem 'list' i porówna	•	
			z punktem 2	J	
Fak	tyczny				
efek					

6.1. Opis testów systemu

NFR3			Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów		
	3.		Elekcja		
		1.	Odłączenie koordynatora warstwy zewnętrznej		
Co sprawdza		za	Czy usługa działa po odłączeniu koordynatora warstwy zewnętrznej		
Spodziewany efekt		ny	Usługa działa poprawnie		
Jak wykonać		ać	1. Uruchomienie usługi i sprawdzenie który z serwerów jest koordynatorem 2. Odłączenie koordynatora		
Fakt efekt	yczny				
NFR	3		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów	1	
	3.		Elekcja		
		2.	Odłączenie koordynatora warstwy danych		
Co s	prawd	za	Czy usługa działa po odłączeniu koordynatora warstwy		
	-		danych		
Spodziewany efekt		ny	Usługa działa poprawnie		
Jak wykonać		ać	1. Uruchomienie usługi i sprawdzenie który z serwerów jest koordynatorem 2. Odłączenie koordynatora		
Fakt efekt	yczny				
NFR	12		Zaliczony:	TAK/NIE	
3.			Wymagania niefunkcjonalne	· · · · ·	
1.			Obsłużenie 100 użytkowników jednocześnie		
1.		1.	Zapewnienie działania przy normalnej pracy		
Co sprawdza		za	Czy usługa działa po odłączeniu koordynatora warstwy danych		
Spodziewany efekt		ny	Usługa działa poprawnie		
Jak wykonać		ać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i wybranie jednego z id 2. Włączenie 100 razy (najlepiej współbieżnie) klienta z parametrem 'get' 3. Sprawdzenie czy każdy klient otrzymał spodziewany plik		
Fakt efekt	yczny				

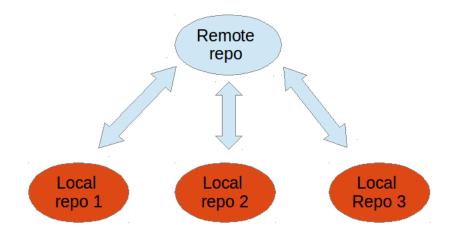
NFR12			Zaliczony:	TAK/NIE		
3.			Wymagania niefunkcjonalne	•		
	1.		Obsłużenie 100 użytkowników jednocześnie			
		2.	Zapewnienie działania w czasie awarii			
Cos	o sprawdza – Czy usługa działa dla 100 jednoczesnych zapytań gdy pra			nń gdv pra-		
ı - <u>-</u>			cuje po jednym serwerze z każdej warstwy			
Spodziewany			Usługa działa poprawnie			
efekt			Table 1 Tabl			
Jak	wykor	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list'	i wybranie		
	J		jednego z id 2. Włączenie klienta z parametrem 'get' i zapa-			
			miętanie pliku 3. Wyłączenie prawie wszystkich serwerów			
			(zostaje po 1 serwerze każdej warstwy) 4. Włączenie 100			
			razy (najlepiej współbieżnie) klienta z parametr			
			Sprawdzenie czy każdy klient otrzymał poprawny plik			
Fakt	yczny					
efekt	į					
NFR	11		Zaliczony:	TAK/NIE		
3.			Wymagania niefunkcjonalne			
	2.		Start i stop usługi			
		1.	Start usługi			
Co s	prawd	lza	Czy usługa uruchomi się po wydaniu polecenia na dowol-			
1			nym z węzłów			
Spod	lziewa	ny	Usługa uruchamia się na każdym z węzłów			
efekt	Ī					
Jak v	wykor	nać	1. Włączenie usługi na jednym z węzłów 2. Sprawdzenie			
•			czy usługa jest włączona na każdym z węzłów			
	yczny					
efekt	[
NFR	11		Zaliczony:	TAK/NIE		
3.			Wymagania niefunkcjonalne			
	2.		Start i stop usługi			
		2.	Stop usługi			
Co s	prawd	lza	Czy usługa wyłączy się po wydaniu polecenia na dowolnym			
_			z węzłów			
Spodziewany		ny	Usługa wyłącza się na każdym z węzłów i zwalnia zajęte			
efekt			porty			
Jak wykonać		nać	1. Włączenie usługi 2. Wydanie polecenia zatrzymania			
			usługi na dowolnym z węzłów (najlepiej na innym niż włą-			
			czenie usługi) 3. Sprawdzenie czy na każdym węźle usługa			
			jest wyłączona i czy porty są zwolnione 4. Ponowne włą-			
			czenie usługi i sprawdzenie czy start jest bezpro	oblemowy		
Faktyczny						
efekt	Ī.					

Dodatek A. Wprowadzenie i instrukcja użytkowania systemu kontroli wersji Git

A.1. Wprowadzenie

Do wspomagania równoległego, rozgałęzionego procesu rozwoju projektu przez wielu programistów zdecydowano się wykorzystać rozproszony system kontroli wersji Git.

Git jest obecnie najbardziej popularną implementacją rozproszonego systemu kontroli wersji. W przeciwieństwie do innych systemów kontroli wersji, Git nie zapamiętuje zmian między kolejnymi rewizjami, lecz kompletne obrazy. Każdy z użytkowników posiada lokalną kopię repozytorium na swoim własnym komputerze po uprzednim sklonowaniu repozytorium zewnętrznego (zdalnego). Pozwala to na pracę w trybie off-line i wprowadzanie zmian w wersji lokalnej projektu i efektywną pracę nad dużymi projektami.



Rysunek A.1. Schemat połączeń między repozytoriami Git

Następnie zmiany mogą być wymieniane między lokalnymi repozytoriami. Służy do tego repozytorium zewnętrzne (remote repository) działające na serwerze. Serwisem przechowującym rozwijany projekt jest GitHub (https://github.com/), który udostępnia darmowy hosting open source.

Repozytorium projektu jest dostępne pod adresem: https://github.com/Gonz8/RSO-16L

A.2. Przygotowanie do pracy i pierwsze pobranie zawartości repozytorium

Na samym początku wymagane jest posiadanie klienta Git zainstalowanego w swoim systemie. Wszelkie istotne informacje dotyczące korzystania z Git możemy uzyskać wpisując w terminalu:

```
$ git help
```

Następnie musimy określić własną nazwę oraz adres e-mail w systemie Git:

```
$ git config — global user.name ''Your Name''
$ git config — global user.email ''address@example.com''
```

Aby zaimportować repozytorium ze wspomnianego serwera należy wykonać polecenie:

```
$ git clone https://github.com/Gonz8/RSO-16L
```

Wszystkie pliki zostaną sklonowane do nowo utworzonego katalogu, z poziomu którego należy utworzyć lokalne repozytorium:

```
s git init
```

Utworzone w ten sposób repozytorium jest już powiązane ze zdalną wersją (origin). Możemy to sprawdzić przy użyciu polecenia:

```
$ git remote -v
```

A.3. Użytkowanie

Po zaimportowaniu projektu oraz utworzeniu lokalnej kopii repozytorium można rozpocząć pracę z danymi. Aby sprawdzić status dokonanych zmian należy użyć w katalogu z kopią roboczą następującego polecenia:

```
s git status
```

Dodanie nowego pliku, kilku plików lub katalogu do kopii roboczej wykonywane jest przy użyciu komendy:

```
$ git add <filename>
$ git add *
```

Aby zatwierdzić wszelkie dokonane zmiany w lokalnym repozytorium należy użyć polecenia:

```
$ git commit -a
```

a następnie podać treść/opis poczynionych zmian. W celu przechwycenia najnowszych zmian z serwera wykonujemy polecenie:

```
$ git fetch origin
```

natomiast, aby przechwycić zmiany z serwera i dodatkowo dołączyć je do własnego katalogu roboczego wykonujemy polecenie:

```
s git pull
```

Wysłanie zmian poczynionych w wersji lokalnej do zdalnego repozytorium realizowane jest dzięki komendzie:

Git pozwala również na tworzenie, usuwanie i przełączanie się między gałęziami projektu, do wykonania tych operacji służą następujące polecenia:

```
$ git checkout -b <br/>
$ git branch -d <br/>
$ git checkout <br/>
$ git
```

Wyświetlenie listy wszystkich gałęzi dostępnych w repozytorium możliwe jest poprzez komendę:

```
s git branch
```

Natomiast w celu dołączenia innej gałęzi do obecnie aktywnej należy wykonać polecenie:

```
$ git merge <branchname>
```

Ostatnim również istotnym poleceniem jest wyświetlenie historii logów/commit'ów:

```
s git log
```

Dodatkowo po zainstalowaniu pakietu *gitk* można wyświetlać graficzną prezentację historii zmian projektu.

A.4. Dodatkowe narzędzia

Mimo faktu, że Git jest rozproszonym systemem kontroli wersji zdecydowano się na wykonywanie dodatkowej i okresowej kopii zapasowej projektu (tzw. backup). Kopia bezpieczeństwa jest jednym z elementów utrzymania repozytorium i zabezpiecza przed utratą danych (np. awarii może ulec komputer głównego programisty, przez co istnieje ryzyko utraty lokalnej kopii repozytorium). Rozwiązaniem tego zagadnienia będzie okresowe wywoływanie napisanego skryptu, który aktualizuje zawartość sklonowanego repozytorium znajdującego się również w folderze powiązanym z naszym kontem Dropbox. Pozwala to w prosty sposób przechowywać kopię zawartości repozytorium na innym serwerze zewnętrznym (poza GitHub) i zabezpieczyć przed utratą danych.

Serwis GitHub świadczy szereg dodatkowych usług wspomagających rozwój projektu programistycznego. Zdecydowano się wykorzystać usługę Wiki, gdzie w łatwy sposób można wprowadzać i modyfikować istotne treści w kontekście projektu. Jest to miejsce, gdzie można w szybki i wygodny sposób odnaleźć uporządkowane informacje. Jednym z odnośników w tej usłudze jest zakładka "Dobre praktyki

kodowania", gdzie znajdują się wszystkie wspólnie ustalone przez programistów zasady pisania kodu pozwalające utrzymać przejrzystość i spójność kodu.

Ponadto zdecydowano się uruchomić usługę śledzenia zgłoszeń (tzw. *issue trac-king*) na potrzeby wspierania testowania oprogramowania oraz zgłaszania napotkanych błędów i tworzenia dla nich poprawek.

A.5. Przydatne informacje

Instrukcja została opracowana na postawie materiałów znalezionych w sieci. Więcej informacji dotyczących użytkowania systemu kontroli wersji Git można znaleźć na stronach:

```
— https://git-scm.com/docs/gittutorial
```

[—] http://www.vogella.com/tutorials/Git/article.html#git

Dodatek B. Spotkania zespołu

Poniżej znajduje się lista spotkań zespołu (z datami i ustaleniami):

B.1. Spotkanie zespołu nr 1

Data spotkania: 31 marca 2016

Ustalenia:

- Przedstawienie oczekiwań wobec ról w projekcie
- Interpretacja i doprecyzowanie tematu projektu
- Wybór danych medycznych jako danych przetwarzanych w ramach projektu
- Przydział zadań na najbliższy czas:
 - Dominik Giżyński założenie repozytorium, instrukcja korzystania oraz dokument dobrych praktyk obowiązujących w projekcie
 - Piotr Kuciński doprecyzowanie wymagań przedmiotu, przegląd algorytmów do wykorzystania w projekcie
 - Włodzimierz Szewczyk doprecyzowanie wymagań przedmiotu, przegląd algorytmów do wykorzystania w projekcie
 - Michał Herman szkielet dokumentacji, wybór bazy danych używanej w projekcie
 - Magda Malenda architektura systemu, podział systemu na moduły, specyfikacja wymagań, wybór bazy danych używanej w projekcie
 - Joanna Ohradka koncepcja wykorzystania narzędzia Docker
 - Tomasz Rydzewski harmonogram projektu, specyfikacja wymagań

B.2. Spotkanie zespołu nr 2

Data spotkania: 19 kwietnia 2016

Ustalenia:

- Porzucenie pomysłu klastrowej bazy danych
- Definiowanie zadań na drugi etap
- Spisanie koncepcji architektury, wymagań i zastosowania Dockera (do 23 kwietnia)
- Zebranie i ujednolicenie dokumentacji (do 27 kwietnia)

B.3. Spotkanie zespołu nr 3

Data spotkania: 10 maja 2016

Ustalenia:

— Omówienie poprawek do etapu pierwszego

- Cotygodniowe spotkania (termin wybrany później ankietą)
- W przypadku potrzeby częstszych spotkań w mniejszym gronie telekonferencje
- Ustalenie rodzaju przetwarzania danych : statystyka i anonimizacja
- Przeniesienie komunikacji w ramach zadań na GitHub
- Przydział zadań na drugi etap:
 - Dominik Giżyński prototyp aplikacji
 - Piotr Kuciński plan testów
 - Włodzimierz Szewczyk uruchamianie / zatrzymywanie aplikacji, scenariusz końcowej demonstracji projektu
 - Michał Herman zebranie poprawionych dokumentacji pierwszego etapu, zredagowanie ustaleń ze spotkań zespołu, wyszukanie aktów prawnych dotyczących ochrony danych osobowych, wygenerowanie przykładowych danych do bazy
 - Magda Malenda szczegółowy opis rozwiazania, protokół komunikacyjny
 - Joanna Ohradka protokół spójności, szkolenia Docker

B.4. Spotkanie zespołu nr 4

Data spotkania: 17 maja 2016

Ustalenia:

- Omówienie postępu prac
- Harmonogram na następne dwa tygodnie (do końca drugiego etapu):
 - Interfejs protokołu komunikacyjnego (do 20 maja) osoby odpowiedzialne : Piotr Kuciński i Magda Malenda
 - Poprawiona i uzupełniona dokumentacja, raport z postępu prac (do 26 maja)
 Michał Herman
 - Połączenie poszczególnych modułów (24 maja) Dominik Giżyński i Włodzimierz Szewczyk
- Potrzeba środowiska wirtualnego (przygotowanie maszyny wirtualnej Piotr Kuciński)

B.5. Spotkanie zespołu nr 5

Data spotkania: 24 maja 2016

Ustalenia:

- Dwie wersje klienta (jedna pobierająca komunikuje się z serwerami warstwy zewnętrznej, druga dodająca/usuwająca dane z bazy komunikuje się bezpośrednio z serwerami warstwy wewnętrznej).
- Przydział kolejnych zadań:
 - Piotr Kuciński klient
 - Joanna Ohradka protokół spójności
 - Magda Malenda węzeł warstwy wewnętrznej (bez statystyki danych)
 - Włodzimierz Szewczyk prezentacja końcowa
 - Dominik Giżyński węzeł warstwy zewnętrznej
 - Michał Herman zasilenie bazy danych przykładowymi danymi, statystyka

Dodatek C. Narzędzia

Poniżej znajduje się lista narzędzi i technologii użytych do realizacji projektu.

- C++
- Qt
- PostgreSQL
- GanttProject
- $\text{MT}_{E}X$
- Git
- OpenSSL