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
	1.1.	Harmonogram	1
2.	Wyn	nagania	4
	2.1.	Wymagania funkcjonalne	4
	2.2.		4
3.			6
			6
	3.2.		6
		3.2.1. Redundancja danych	7
			7
			8
			8
			ç
			ç
			S
			S
		3.2.9. Algorytm elekcji	C
		3.2.10.Bezpośrednie wstawianie danych	C
		3.2.11.Dziennik operacji	C
	3.3.	Serwer warstwy zewnętrznej	C
		3.3.1. Komunikacja	C
		3.3.2. Szyfrowanie danych	C
		3.3.3. Przetwarzanie żądań	1
		$3.3.4.\ Koordynator\ \dots$	
		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	
		3.4.3. Funkcjonalność	
		Plik konfiguracyjn	
	3.6.	Protokół komunikacyjny	
		3.6.1. Format ramek	
		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 . 20	
	0.7	3.6.7. Obsługa błędów	
		Klucze prywatne i publiczne	
	3.8.	Skrypt uruchamiający aplikację	4

ii

4.	Prezentacja systemu	25
	4.1. Opis prezentacji systemu	25
5 .	Testy systemu	27
	5.1. Opis testów systemu	27
6.	Docker	33
	6.1. Opis rozwiązania Docker	33
	6.2. Raport z przykładowych uruchomień	35 35
	6.2.2. Uruchomienie aplikacji webowej	36
	6.2.3. Tworzenie własnego obrazu	37 39
Do	odatek A. Wprowadzenie i instrukcja użytkowania systemu kontroli wersji Git	40
	A.1. Wprowadzenie A.2. Przygotowanie do pracy i pierwsze pobranie zawartości repozytorium A.3. Użytkowanie A.4. Dodatkowe narzędzia A.5. Przydatne informacje	40 41 41 42 43
Do	odatek B. Spotkania zespołu	44
	B.1. Spotkanie zespołu nr 1	44 44 44 45 45
Do	odatek C. Narzędzia	46
	odatek D. Role projektowe	47

1. Projekt

1.1. Harmonogram

Poniżej przedstawiony został harmonogram projektu wraz z diagramem Gantta.

Nazwa zadania	Data rozpoczęcia	Data zakończenia
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-	16-04-01	16-04-05
funkcjonalne		
Utworzenie koncepcji architek-	16-04-01	16-04-20
tury systemu		
Utworzenie koncepcji wykorzy-	16-04-01	16-04-20
stania narzędzia Docker		
Utworzenie dokumentu dobrych	16-04-15	16-04-21
praktyk		
Utworzenie tutoriala Dockera	16-04-18	16-04-21
Dodanie rozwiązania Docker do	16-04-19	16-04-20
repozytorium		
Doprecyzowanie wymagań przed-	16-04-19	16-04-20
miotu		
Wybranie algorytmów	16-04-19	16-04-20
Ustalenie prezentacji na drugi	16-04-21	16-04-21
krok milowy		
Modułowy podział projektu	16-04-21	16-04-22
Szczegółowa koncepcja rozwiąza-	16-04-25	16-04-28
nia		
Ustawienie środowiska progra-	16-04-20	16-04-20
mistycznego		
Utworzenie pierwszych scenariu-	16-04-19	16-04-22
szy testowych (do prezentacji		
pierwszego kroku milowego)		
Ustalenie wykorzystywanej bazy	16-04-21	16-04-25
danych		
Postawienie bazy danych	16-04-26	16-04-27
Część programistyczna	16-04-25	16-06-03
Zebranie dokumentacji na pierw-	16-04-22	16-04-22
szy krok		
I krok milowy	16-04-29	16-04-29

2

Utworzenie wszystkich scenariu-	16-04-25	16-05-03
szy testowych		
Odłożenie brancha 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 20	Trobation 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 zanonimizowanych wyników	
badań medycznych		
FR3 System umożliwia pobranie statystyk wykonanych bac		
	medycznych	

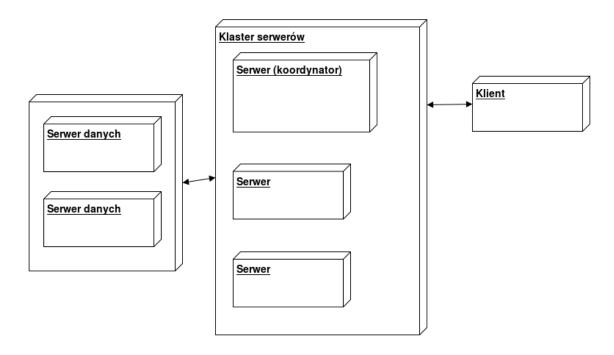
2.2. Wymagania niefunkcjonalne

Identyfikator Opis wymagania	
wymagania	
NFR1	Współbieżne oprogramowanie realizujące część serwerową
NFR2	Uszkodzenie węzła, nie powoduje zatrzymania pracy sys-
	temu
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	Zapewnienie poziomu redundancji danych równego 2
NFR8	Maksymalna objętość przechowywanych wszystkich da-
	nych równa 1GB
NFR9	Dane o pacjentach oraz badaniach przechowywane w re-
	lacyjnej bazie danych PostrgreSQL
NFR10	Wyniki badań medycznych przechowywane w plikach for-
	matu .xml lub .bmp na serwerze danych
NFR11	Uruchamianie i zamykanie części serwerowej jednokrot-
nym wywołaniem skryptu dowolnym węźle	
NFR12 Liczba jednocześnie obsłużonych użytkowników rów	
	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

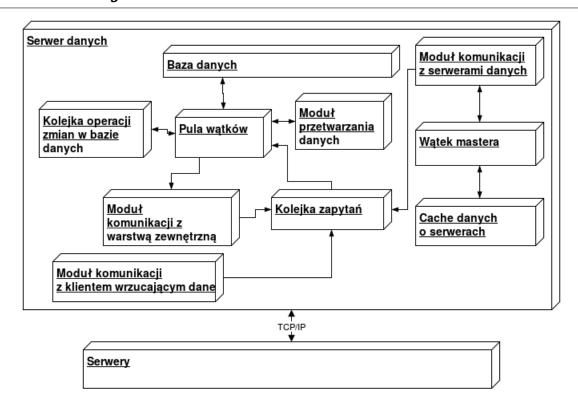


Rysunek 3.1. Schemat architektury systemu

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 zadanie 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.

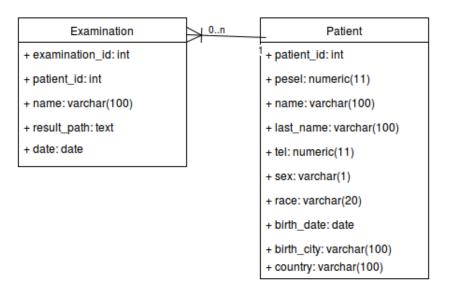
3.2.2. Protokół spójności

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 ich znacznikami czasu. Zakłada się, że nadawca komunikatu jest również jego odbiorcą. Ta metoda zapewnia, że wszystkie procesy będą miały tą samą kopię kolejki zapasowej.

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

Nowo dołączony 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 krótki 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 rysunku 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 w systemie będzie się sprowadzać do tworzenia statystyk badań oraz pobierania skojarzonych z tymi badaniami plików w formacie .xml lub .bmp. Dostępne statystyki badań będą pokazywały liczbę wykonanych badań w zależności od czasu, kraju, płci, wieku itp. Przykładowy plik .xml z wynikiem badań:

Anonimizacja danych

Baza danych przechowuje dane osobowe pacjentów, czyli informacje pozwalające bezpośrednio zidentyfikować daną osobę (takie jak PESEL czy kombinacja pól nazwiska, daty urodzenia oraz miejsca urodzenia). Aby spełnić wymogi stawiane przez ustawę o ochronie danych osobowych z dnia 29 sierpnia 1997 roku oraz inne akty prawne obowiązujące w Rzeczpospolitej Polsce, przetworzone dane będą podlegały procesowi anonimizacji. Proces ten będzie polegał na usunięciu z danych kierowanych do klienta aplikacji informacji pozwalających na identyfikację pacjenta. W przypadku informacji bazodanowych nie będą przekazywane pola takie jak nazwisko, pesel, data urodzenia czy miejsce urodzenia. Anonimizacja danych w formacie .xml polegać będzie na usunięciu nazwiska pacjenta z pliku. Danych w formacie .bmp nie trzeba anonimizować, ponieważ samo zdjęcie nie wskazuje na konkretnego pacjenta.

3.2.5. Komunikacja

Komunikacja z serwerami warstwy zewnętrznej i serwerami danych odbywa się przez protokół 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, których liczba jest określona w pliku konfiguracyjnym. Powinna ona 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 naprzemiennie żądania z kolejki modyfikacji i kolejki zapytań.

3.2.7. Szyfrowanie wiadomości

Komunikacja jest szyfrowana przy pomocy algorytmu 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. Ponadto, szyfrowanie zapewni, że jeżeli informację dostanie niepowołany węzeł w warstwie wewnętrznej lub zewnętrznej, to nie będzie on 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

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.

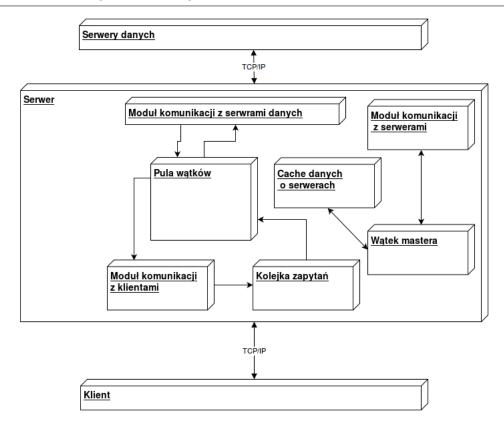
3.3.1. Komunikacja

Komunikacja z klientem i serwerami danych odbywa się przez protokół TCP/IP. W komunikacji pośredniczą moduły komunikacyjne, które 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 algorytmu RSA. Dzięki temu niepowołany węzeł nie będzie w stanie rozszyfrować żadnych



Rysunek 3.4. Schemat serwera aplikacyjnego

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, których 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 o aktualny stan warstwy wewnętrznej jest też jeden z serwerów danych. 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 o tym 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, w której 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

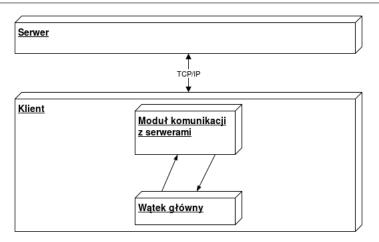
Prowadzony jest dziennik operacji wykonywanych na serwerze zewnętrznym. Ma on formę pliku tekstowego, w którym zapisywane są informacje o błędach, utracie węzła, dołączeniu węzła i zmianie koordynatora.

3.4. Aplikacja kliencka

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 protokół 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



Rysunek 3.5. Schemat aplikacji klienckiej

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 konfiguracyjn

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:

```
[settings]
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
10
   [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+nafzl
   HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
  WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSIVK/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
  HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
  WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSIVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
  VOWw68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
   rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
   [serwer3]
   ip=192.168.1.132
   type=srv
   portExt=2000
  portDB=3000
   portClient=4000
   key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzl
  HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBl
  WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSIVK/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+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
         VOWw68/eiFmb1zuUFljQJKprrX88XypNDvjYNby6vw/Pb0rwert/EnmZ+AW4OZPnTPi89ZPmVMLuay
         rD2cE86Z/i18b+gw3r3+1nKatmikjn2so1d01QraTlMqVSsbxNrRFi9wrf+M7Q==
      [serwer5]
          ip=192.168.1.133
          type=db
          portDB=2000
         portExt=3000
65 portClient = 4000
         key=AAAAB3NzaC1yc2EAAAABiwAAQEAklOUpkDHrfHY17SbrmTipNLTGK9Tjom/BWDSUGPl+nafzl
         HDTYW7hdi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9jbhUFrviQzM7xlELEVf4h9lFX5QVkbPppSwg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7kOdJ/MtyBlAddi4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7k0di4yZ5ew18JH4JW9yg0cda3Pbv7k0di4yZ5ew18JH4JW9yg0cda4yZ5ew18JH4JW9yg0cda4yZ5ew18JH4JW9yg0cda4yZ5ew18JH4W0di4yZ5ew18JH4W0di4yZ5ew1
        WXFCR+Hao3FXRitBqxiX1nKhXpHAZsMciLq8V6RjsNAQwdsdMFvSlVK/7XAt3FaoJoAsncM1Q9x5+3
         VOWw68/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>
		<kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj>
		<id badania="">, <nazwa badania="">,</nazwa></id>
		<kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>,</wiek></rasa></płeć></kraj>
		<>)

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>		
<płeć>, <rasa>, <minimalny< td=""><td></td><td></td></minimalny<></rasa></płeć>		
wiek>, <maksymalny wiek="">)</maksymalny>		
		(RESULTS, czba wyników>, <id badania="">, <nazwa badania="">, <kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>, <id badania="">, <nazwa badania="">, <kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>, <<mr></mr><kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>, <>)</wiek></rasa></płeć></kraj></wiek></rasa></płeć></kraj></nazwa></id></wiek></rasa></płeć></kraj></nazwa></id>

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:

1 (GET_RESULT, 1234)

Przykładowa odpowiedź:

1 (RESULT, badanie.xml,357, MS4gQ2VydHlmaWthdCBCMg0KVHJ6ZWJhIHphcMWCYWNpxlcgbmEga29udG8gMTAgemV0YSw gYSBwb3RlbSBuYSBtYWlsYSBhLmNoYWJyb3dza2FAc2pvLnB3LmVkdS5wbCB3eXPFgmHEhyB wb3R3aWVyZHplbmllIHByemVsZXd1IChhbGJvIG5pZSB3eXN5xYJhxlcgYWxlIG1pZcSHIHB

5 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>		
<pole 2="" grupowania="">, <>)</pole>		
	\leftarrow	(STATISTICS, <liczba wyników="">,</liczba>
		<zestaw grupowania="">, <liczba< td=""></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 >= 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-<="" td=""></liczba>
		werów>, <adres ip="">, <port>, <ad-< td=""></ad-<></port></adres>
		res ip>, <port>, <>)</port>

Przykładowe zapytanie:

(ACTIVE_SERVERS)

Przykładowa odpowiedź:

1 (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_SEF	RVERS_EXT,	<nr< td=""><td></td><td></td></nr<>		
serwera>,	<pre><nr serwera="">,</nr></pre>	<>)		

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></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_STO	OP)			

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

Zakończenie elekcji (wybór nowego koordynatora)

(, COORDINATOR)
$$\rightarrow$$

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:

```
1 (2,STATUS)
```

Przykładowa odpowiedź:

(5,STATUS_OK)

Rozesłanie tablicy aktywności serwerów danych

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

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 nadawcy="">,</nr>	ELEC-	\rightarrow	
TION_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>, <nazwa pliku="">, <dane>)</dane></nazwa></czas></nr>	\rightarrow	
	\leftarrow	(<nr nadawcy="">, ATTACH, OK)</nr>

<dane> to plik zakodowany w base64.

Wykonanie pojedynczego usunięcia z bazy danych

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

Pobranie tablicy aktywności serwerów danych

(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>\rightarrow</th><th></th><th></th><th></th><th></th></nr<>	nadawcy>,	\rightarrow				
GET_ACTIVE	E_SERVERS_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="">, GET_AVAILABLE_RESULTS, *)</nr>	\rightarrow	
	←	(<nr nadawcy="">, RESULTS, <liczba wyników="">, <id badania="">, <nazwa badania="">, <kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>, <id badania="">, <nazwa badania="">, <kraj>, <kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>, <id badania="">, <nazwa badania="">, <kraj>, <płeć>, <rasa>, <wiek>, <>)</wiek></rasa></płeć></kraj></nazwa></id></wiek></rasa></płeć></kraj></kraj></nazwa></id></wiek></rasa></płeć></kraj></nazwa></id></liczba></nr>

Pobranie listy dostępnych wyników spełniających kryteria

(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>\rightarrow</th><th></th></nr<>	nadawcy>,	\rightarrow	
GET_AVAILABLE	_RESULTS,		
<nazwa badai<="" td=""><td>nia>, <kraj>,</kraj></td><td></td><td></td></nazwa>	nia>, <kraj>,</kraj>		
<płeć>, <rasa></rasa></płeć>	, <minimalny< td=""><td></td><td></td></minimalny<>		
wiek>, <maksym< td=""><td>alny wiek>)</td><td></td><td></td></maksym<>	alny wiek>)		

←	(<nr< th=""><th>nadawcy>,</th><th>RESULTS,</th></nr<>	nadawcy>,	RESULTS,
	liczba	wyników>,	<id bada-<="" th=""></id>
	nia>, <	nazwa badan	ia>, <kraj>,</kraj>
	<płeć>,</płeć>	<rasa>, <</rasa>	wiek>, <id< th=""></id<>
	badania	a>, <nazwa< th=""><th>badania>,</th></nazwa<>	badania>,
		<płeć>, <ras< th=""><th></th></ras<></płeć>	
	<>)		

Pobranie pliku przypisanego do badania

(<nr nadawcy="">, GET_RESULT,</nr>	\rightarrow	
<id badania="">)</id>		
	\leftarrow	(<nr nadawcy="">, RESULT, <nazwa< td=""></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)

23

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	
	←	(DELETE, OK)

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 wezeł nie może odszyfrować otrzymanej wiadomości
- DB LOST CONNECTION utracone polaczenie z baza danych
- INVALID_REQUEST błędna ramka

3.7. Klucze prywatne i publiczne

Klucz prywatny zostanie zapisany w pliku *\(\bar{l}.ssh/id_rsa.\)* Klucz publiczny zostanie zapisany w pliku *\(\bar{l}.ssh/id_rsa.pub.\)* Wygenerowaniem kluczy publicznych i prywatnych oraz zapisaniem ich do pliku konfiguracyjnego zajmuje się węzeł, z którego jest uruchamiana aplikacja. Do generowania kluczy wykorzystywana jest biblioteka OpenSSL.

Przykładowy klucz prywatny:

- ——BEGIN RSA PRIVATE KEY—— MIICXAIBAAKBgQCp2w+8HUdECo8V5yuKYrWJmUbLtD6nSyVifN543axXvNSFzQfW NOGVkMsCo6W4hpl5eHv1p9Hqdcf/ZYQDWCK726u6hsZA81AblAOOXKaUaxvFC+ZK RJf+MtUGnv0v7CrGoblm1mMC/OQI1JfSsYi68EpnaOLepTZw+GLTnusQgwIDAQAB
- 5 AoGBAKDuq3PikblH/9YS11AgwjwC++7ZcltzeZJdGTSPY1El2n6Dip9ML0hUjeSM ROIWtac/nsNcJCnvOnUjK/c3NIAaGJcfRPiH/S0Ga6ROiDfFj2UXAmk/v4wRRUzr 5lsA0jgEt5qcq2Xr/JPQVGB4wUgL/yQK0dDhW0EdrJ707e3BAkEA1aIHbmcVfCP8 Y/uWuK0lvWxrIWfR5MlHhI8tD9lvkot2kyXiV+jB6/gktwk1QaFsy7dCXn7w03+k

xrjEGGN+kQJBAMuKf55lDtU9K2Js3YSStTZAXP+Hz7XpoLxmbWFyGvBx806WjgAD
624irwS+0tBxkERbRcisfb2cXmAx8earT9MCQDZuVCpjBWxd1t66qYpgQ29iAmG+
jBlY3qn9uOOC6RSTiCCx1FvFqDMxRFmGdRVFxeyZwsVE3qNksF0Zko0MPKECQCEe
oDV97DP2iCCz5je0R5hUUM2jo8DOC0GcyR+aGZgWcqjPBrwp5x08t43mHxeb4wW8
dFZ6+trnntO4TMxkA9ECQB+yCPgO1zisJWYuD46KISoesYhwHe5C1BQElQgi9bio
U39fFo88w1pok23a2CZBEXguSvCvexeB68OggdDXvyO=
____END RSA PRIVATE KEY_____

Przykładowy klucz publiczny

——BEGIN PUBLIC KEY——
MIGfMAOGCSqGSIb3DQEBAQUAA4GNADCBiQKBgQCp2w+8HUdECo8V5yuKYrWJmUbL
tD6nSyVifN543axXvNSFzQfWNOGVkMsCo6W4hpl5eHv1p9Hqdcf/ZYQDWCK726u6
hsZA81AblAOOXKaUaxvFC+ZKRJf+MtUGnv0v7CrGoblm1mMC/OQI1JfSsYi68Epn
aOLepTZw+GLTnusQgwIDAQAB
——END PUBLIC KEY——

3.8. Skrypt uruchamiający aplikację

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 przy jednoczesnym podaniu w argumentach numeru węzła zgodnego z danymi znajdującymi się w pliku.

4. Prezentacja systemu

4.1. 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.

5. Testy systemu

5.1. Opis testów systemu

			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	1.		Konfiguracja		
	1. Pobranie konfiguracji				
Co sprawdza			Czy lista aktywnych serwerów jest poprawnie po	obierana	
Spodziewany			Pobranie listy aktywnych serwerów i zapisanie j	ej jako no-	
efekt			wej konfiguracji		
Jak v	wykon	ıać	1. Skopiowanie starej wersji pliku konfigura		
			Uruchomienie klienta bez parametrów 3. Spi		
			czy plik konfiguracyjny różni się od kopii z 1	•	
			(zwłaszcza: czy zawiera więcej niż 1 wpis o serw	erach)	
	yczny				
efekt	•				
			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	1.		Konfiguracja		
2.			Łączenie się z zapasowymi serwerami		
Co s	prawd	za	Czy działa połączenie z innymi serwerami jeśli główny ser-		
			wer jest wyłączony		
	lziewa	ny	Połączenie się z pierwszym serwerem, który jest dostępny		
efekt			i pobranie wyniku zapytania		
Jak v	wykon	ıać	1. Uruchomienie klienta bez parametrów (ściągnie się		
			nowa konfiguracja) 2. Wyłączenie serwera, który wid-		
			nieje w konfiguracji klienta jako pierwszy 3. Uru	chomienie	
			klienta do pobrania listy badań		
	yczny				
efekt	•				
FR1			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	2.		Pobieranie		
		1.	Pobranie listy badań		
_	Co sprawdza		Czy lista dostępnych badań jest pobierana		
Spodziewany		ny	Pobranie listy badań		
efekt					
	wykon	ıać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list'		
Faktyczny					
efekt					

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			Tostanie piniu pizypisanego ao sadania o poda	11,111 12	
Jak	wykon	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i z	zapamieta-	
	<i>J</i>		nie jednego z dostępnych numerów ID 2. Uru	_	
			klienta z parametrem 'get' 3. Sprawdzenie cz		
			plik to ten, o który chodziło	J 1 J	
Fakt	yczny				
efekt					
FR1			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego		
	2.		Pobieranie		
		3.	Wyszukiwanie badań z filtrowaniem		
Cos	prawd	lza	Czy działa filtrowanie listy dostępnych badań		
	lziewa		Wyświetlenie listy zawężonej do badań spełniających po-		
efekt		J	dane kryteria		
Jak	wykon	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' 2. Uruchomie-		
	J		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		
			spełniających podane kryteria		
Fakt	yczny				
efekt	-				
FR3			Zaliczony:	TAK/NIE	
1.			Działanie klienta pobierającego	1	
	2.		Pobieranie		
		4.	Pobranie statystyk z filtrowaniem i grupowaniem	n	
Co s	prawd	za	Czy pobierane są statystyki spełniające kryteria	L	
Spoo	lziewa	ny	Pobranie statystyk zgodnych z podanym filtre	m i odpo-	
efekt			wiednio pogrupowanych	-	
Jak	wykon	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'search	' i filtrami:	
			nazwa '*', kraj 'Polska', płeć '*', rasa '*', minimalny wiek '*',		
			maksymalny wiek '*' 2. Uruchomienie klienta		
			trem 'stats' i filtrami: nazwa '*', kraj 'Polska', pl	eć '*', rasa	
			'*', minimalny wiek '*', maksymalny wiek '*' oraz	z grupowa-	
			niem po płci ('p') 3. Sprawdzenie, czy statystył		
			się z wynikami z punktu 1	-	
Fakt	yczny				
efekt					

5.1. Opis testów systemu

FR2			Zaliczony:	TAK/NIE		
1.			Działanie klienta pobierającego	11111/11111		
	2.		Pobieranie Pobierającego			
	1	5.	Działanie anonimizowania badań			
Cos	nrawd		Czy pobierane dane są zanonimizowane			
Co sprawdza			Pobranie pliku xml z usuniętymi danymi osobo	unmi		
Spodziewany efekt			Tobrame pinku xiiii z usumętymi danymi osobo	wym		
Jak wykonać			1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' jednego z dostępnych ID 2. Uruchomienie klienmetrem 'get' i pobranie pliku xml 3. Sprawdzen ma poprawnie usunięte dane osobowe	nta z para-		
Fakt efek	tyczny t					
NFR	2		Zaliczony:	TAK/NIE		
2.			Działanie serwerów	,		
-	1.		Dołączanie, odłączanie serwerów			
	1.	1.	Odłączenie jednego serwera warstwy zewnętrzna	ei		
Cos	 sprawd		Czy usługa działa po odłączeniu jednego z serw	•		
CO S	prawu	ıza	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	tyczny					
efek	t					
NFR	2		Zaliczony:	TAK/NIE		
2.			Działanie serwerów			
	1.		Dołączanie, odłączanie serwerów			
	1.	2.	Odłączenie jednego serwera danych			
C_0 s	nrawd			Czy usługa działa po odłączeniu jednego z serwerów da-		
Co sprawdza			nych	werow da		
Spodziowopy		nv		działonie		
Spodziewany		.11y	Odłączenie serwera nie wpływa na poprawne działanie usługi			
efekt Jak wykonać				aamiatania		
Jak	wykor	iac	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i zap	•		
			listy 2. Odłączenie jednego z serwerów danych 3. Urucho-			
			mienie klienta z parametrem 'list' i porównanie	z wymku z		
7			punktem 1			
Faktyczny						
efek	t					

NFR4	Zoliozopy TAK/NIE		
	Zaliczony: TAK/NIE		
2.	Działanie serwerów		
1.	Dołączanie, odłączanie serwerów		
3.	Wymiana serwerów		
Co sprawdza	Czy usługa działa po całkowitej wymianie serwerów jednej		
0 1:	z warstw		
Spodziewany	Wymiana serwerów nie wpływa na poprawne działanie		
efekt	usługi		
Jak wykonać	1. Uruchomienie usługi z 2 serwerami warstwy zewnętrz-		
	nej (spośród 3) 2. Uruchomienie klienta z parametrem 'list'		
	i zapamietanie listy 3. Dołączenie brakującego serwera		
	i odpięcie pozostałych dwóch 4. Uruchomienie klienta z		
D 14	parametrem 'list' i porównanie wyniku z punktem 1		
Faktyczny			
efekt			
NFR4	Zaliczony: TAK/NIE		
2.	Działanie serwerów		
1.	Dołączanie, odłączanie serwerów		
4.	Pozostawienie po 1 serwerze każdej warstwy		
Co sprawdza	Czy usługa działa jeśli zostało tylko po jednym serwerze		
	każdej z warstw		
Spodziewany	Odłączenie serwerów nie wpływa na poprawne działanie		
efekt	usługi		
Jak wykonać	1. Uruchomienie klienta i pobranie listy 2. Odłączenie		
	serwerów (zostaje po jednym dla każdej z warstw) 3. Uru-		
	chomienie klienta i pobranie listy		
Faktyczny			
efekt			
NFR6	Zaliczony: TAK/NIE		
2.	Działanie serwerów		
2.	Spójność danych		
1.	Odłączenie serwera danych		
Co sprawdza	Czy dane są spójne po przełączeniu się na inny serwer		
	danych		
Spodziewany	Dane są spójne		
efekt			
Jak wykonać	1. Uruchomienie klienta wrzucającego dane i wrzucenie 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 porównanie wyniku		
	z punktem 2		
Faktyczny			
efekt			

5.1. 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 koordynator zewnętrznej	a warstwy	
Spodziewany efekt		ny	Usługa działa poprawnie		
Jak v	wykon	ıać	1. Uruchomienie usługi i sprawdzenie, który z jest koordynatorem 2. Odłączenie koordynatora		
Fakty efekt	yczny				
NFR	3		Zaliczony:	TAK/NIE	
2.			Działanie serwerów	•	
	3.		Elekcja		
		2.	Odłączenie koordynatora warstwy danych		
Co sı	prawd	za	Czy usługa działa po odłączeniu koordynatora warstwy		
_			danych		
Spod efekt	ziewa	ny	Usługa działa poprawnie		
Jak v	wykon	ıać	1. Uruchomienie usługi i sprawdzenie, który z serwerów jest koordynatorem 2. Odłączenie koordynatora		
Fakty efekt	yczny				
NFR	12		Zaliczony:	TAK/NIE	
3.			Wymagania niefunkcjonalne	-	
	1.		Obsłużenie 100 użytkowników jednocześnie		
		1.	Zapewnienie działania przy normalnej pracy		
Co sı	prawd	za	Czy usługa działa dla 100 jednoczesnych zaj	oytań, gdy	
-			pracują wszystkie serwery		
Spodziewany efekt			Usługa działa poprawnie		
Jak wykonać			1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' jednego z ID 2. Włączenie 100 razy (najlepiej nie) klienta z parametrem 'get' 3. Sprawdzenie, klient otrzymał spodziewany plik	współbież-	
Faktyczny efekt					

NFR	12		Zaliczony:	TAK/NIE	
3.			Wymagania niefunkcjonalne	-	
	1.		Obsłużenie 100 użytkowników jednocześnie		
		2.	Zapewnienie działania w czasie awarii		
Co sprawdza			Czy usługa działa dla 100 jednoczesnych zapytań, gdy		
Co sprawaza			pracuje po jednym serwerze z każdej warstwy	y tarr, gay	
Spoo	lziewa	nv	Usługa działa poprawnie		
efekt			ostaga amana popramino		
	wykor	nać	1. Uruchomienie klienta z parametrem 'list' i wy	branie ied-	
			nego z ID 2. Włączenie klienta z parametrem 'g		
			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			<u> </u>	
efekt					
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-		
	•		nym z węzłów		
Spoo	lziewa	ny	Usługa uruchamia się na każdym z węzłów		
Jak	wykor	ıać	1. Włączenie usługi na jednym z węzłów 2. Sp	rawdzenie	
	·		czy usługa jest włączona na każdym z węzłów		
Fakt	yczny				
efekt	-				
NFR	11		Zaliczony:	TAK/NIE	
3.			Wymagania niefunkcjonalne	,	
	2.		Start i stop usługi		
		2.	Stop usługi		
Cos	prawd	lza	Czy usługa wyłączy się po wydaniu polecenia na	dowolnym	
•			z węzłów	J	
Spoo	lziewa	ny	Usługa wyłącza się na każdym z węzłów i zwa	lnia zajete	
efekt			porty		
Jak wykonać		nać	1. Włączenie usługi 2. Wydanie polecenia zatrzyma-		
	<i>j</i>		nia usługi na dowolnym z węzłów (najlepiej na innym niż		
			włączenie usługi) 3. Sprawdzenie, czy na każ	•	
			usługa jest wyłączona i czy porty są zwolnione 4	-	
			włączenie usługi i sprawdzenie, czy start jest		
			mowy	•	
Fakt	yczny				
efekt	-				

6. Docker

6.1. 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 wpisywane przez użytkownika komendy z określonego zestawu poleceń 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 zostać 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 źródłowy 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}
- Usunięcie 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 run {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 Docker Hub 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.

6.2. Raport z przykładowych uruchomień

6.2.1. 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
```

6.2.2. 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)

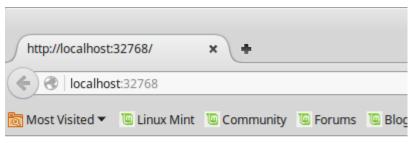
Odpowiedź Dockera:

```
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 e7ae2541b15b: 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
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 6.1. Działająca aplikacja webowa

6.2.3. 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 stan 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 możemy sprawdzić listę obrazów w lokalnym repozytorium:

1	\$ docker images REPOSITORY SIZE	TAG	IMAGE ID	CREATED
5	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 nazwy 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.
```

6.2.4. Korzystanie z Docker Hub

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

```
$ docker login
```

Po podaniu danych logowania możemy udostępnić obraz:

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

Następnie może on zostać pobrany przez inneh użytkowników:

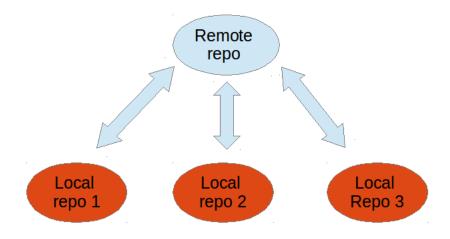
```
$ docker pull author/ubuntu:v2
```

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

Dodatek D. Role projektowe

Imię i Nazwisko	Tomasz Rydzewski
Stanowisko	Kierownik
Prace koncepcyjne	 — przydział ról — organizacja spotkań projektowych — organizacja harmonogramu projektu — pomoc w opracowaniu wstępnej architektury
Prace developerskie	

Imię i Nazwisko	Joanna Ohradka
Stanowisko	Specjalista Dockera
Prace koncepcyjne	 opracowanie wykorzystania rozwiązania docker stworzenie materiałów szkoleniowych z wykorzystywania weryfikacja poprawności dokumentacji
Prace developerskie	 prace nad protokołem spójności prace nad serwerem warstwy wewnętrznej prace nad klientem do wprowadzania danych debugowanie węzłów oraz klienta

Imię i Nazwisko	Michał Herman
Stanowisko	Dokumentalista/Specjalista od bazy da-
	nych

48

Prace koncepcyjne	 — spajanie dokumentacji projektowej — weryfikacja poprawności dokumentacji — sporządzanie notatek ze spotkań projektowych
Prace developerskie	 prace nad bazą danych integracja serwera warstwy wewnętrznej z bazą danych prace nad wyciąganiem statystyk z danych prace nad anonimizacją danych wypełnienie bazy danych przykładowymi danymi debugowanie węzłów

Imię i Nazwisko	Włodzimierz Szewczyk
Stanowisko	Handlowiec
Prace koncepcyjne	
	 zdobycie podstawowych informacji o przedmiocie projektu pomoc w opracowaniu przypadków użycia na potrzeby testów przygotowanie prezentacji końcowej projektu
Prace developerskie	 prace nad rozruchem aplikacji (połączenie ssh wszystkich hostów) pomoc w implementacji serwera debugowanie węzłów oraz klienta

Imię i Nazwisko	Piotr Kuciński
Stanowisko	Tester

49

Prace koncepcyjne	
	 — audyty koncepcji projektu — prace nad protokołem komunikacyjnym — opracowanie planu testów — pomoc w opracowaniu planu prezentacji
Prace developerskie	
	 prace nad biblioteką komunikacyjną prace nad klientem do pobierania danych oraz klientem do wstawiania danych debugowanie węzłów oraz klienta

Imię i Nazwisko	Dominik Giżyński
Stanowisko	Repomaster
Prace koncepcyjne	 — pracę nad algorytmem elekcji — utrzymywanie repozytorium — stworzenie dokumentacji systemu kontroli wersji git
Prace developerskie	 prace nad serwerem warstwy wewnętrznej implementacja algorytmu elekcji dla obu warstw części serwerowej implementacja serwera warstwy zewnętrznej debugowanie węzłów

Imię i Nazwisko	Magdalena Malenda
Stanowisko	Architekt
Prace koncepcyjne	
	 opracowanie koncepcji architektury opracowanie protokołu komunikacyjnego

50

Prace developerskie	
	 implementacja serwera warstwy wewnętrznej implementacja biblioteki komunikacyjnej debugowanie węzłów