# Dokumentacja projektu RSO

Domagała Bartosz, Kornata Jarosław, Modzelewski Jędrzej, Marcin Stepnowski

# Usługa bezpiecznej niezawodnej dystrybucji przetworzonej chronionej informacji

Prowadzący projekt: dr inż. Tomasz Jordan Kruk

# Spis treści

| 1. | Opis | projektu  |
|----|------|---|
|    | 1.1. | Treść zadania                                       |
|    | 1.2. | Wstępny opis rozwiazania                            |
|    | 1.3. | Wstępny projekt architektury                        |
|    |      | Warstwa wewnętrzna serwera                          |
|    |      | Warstwa zewnętrzna serwera (warstwa przetwarzająca) |
|    |      | Aplikacja kliencka                                  |
|    | 1.4. | Opis szczegółowy                                    |
|    |      | 1.4.1. Wymagania funkcjonalne                       |
|    |      | 1.4.2. Wymagania niefunkcjonalne                    |
|    |      | 1.4.3. Dodatkowe założenia                          |
|    |      | Potencjalne problematyczne scenariusze              |
|    | 1.6. | Organizacja środowiska programistycznego            |
|    |      | 1.6.1. Język programowania Java                     |
|    |      | 1.6.2. IntelliJ IDE                                 |
| 2. | Orga | nizacja projektu 12                                 |
|    | 2.1. | Podział zadań                                       |
|    | 2.2. | Planowany harmonogram pracy                         |
|    | 2.3. | Sprawozdania ze spotkań                             |
|    |      | 2.3.1. Spotkanie I - 31 marca 2015                  |
|    |      | 2.3.2. Spotkanie II - 8 kwietnia 2015               |
|    |      | 2.3.3. Spotkanie X1 - 14 kwietnia 2015              |
|    |      | 2.3.4. Spotkanie III - 14 kwietnia 2015             |
|    |      | 2.3.5. Spotkanie X2 - 21 kwietnia 2015              |
|    |      | 2.3.6. Spotkanie IV (TeamSpeak) - 22 kwietnia 2015  |
| 3. | Narz | ędzia i zewnętrzne biblioteki                       |
|    | 3.1. | Docker  |
|    |      | 3.1.1. Czym jest docker?                            |
|    |      | 3.1.2. Spójność                                     |
|    |      | 3.1.3. Cykl Dockera                                 |
|    |      | 3.1.4. Centralne repozytorium                       |
|    |      | 3.1.5. Przeprowadzone testy                         |
|    | 3.2. | Google Protocol Buffers                             |
|    | 3.3  | MySQL 22  |

# 1. Opis projektu

#### 1.1. Treść zadania

Zaprojektować i zaimplementować usługę udostępniania danych statystycznych na temat studentów uczelni wyższej, przy założeniu bezpiecznej i niezawodnej dystrybucji danych wrażliwych - poufnych informacji o studentach.

#### Usługa powinna:

- mieć dokładnie jeden ten sam tekstowy plik konfiguracyjny dla części serwerowej i klientów usługi,
- składać się po stronie serwerowej z dwóch warstw: (1) wewnętrznej wytwarzającej, przechowującej i przesyłającej przetworzoną wrażliwą informację, (2) warstwy zewnętrznej do udostępniania przetworzonej informacji oprogramowaniu klienckiemu usługi,
- oprogramowanie realizujące część serwerową powinno być współbieżne,
- składać się po stronie klienckiej z prostych narzędzi opatulających zaproponowane API protokołu komunikacyjnego,
- zapewniać odporność na uszkodzenia węzła, stąd każda z warstw powinna być uruchomiona na co najmniej dwóch węzłach,
- zapewniać realizację usługi w trakcie awarii w czasie obsługi,
- obsługiwać scenariusz próby ponownego wpięcia się przez węzeł dowolnej z warstw, z którym wcześniej utracono łączność, a zarazem być odporną na próbę zastąpienia nieosiągalnego sieciowo węzła (np. w wyniku ataku DoS, odmowa usługi) węzłem wrogim do tego nieuprawnionym,
- na bieżąco i transparentnie dla oprogramowania klienckiego zarządzać dostępnymi zasobami lokalizacyjnymi,
- zapewniać zadany (większy niż 1 ale dopuszczalny konfiguracją mniejszy niż liczba serwerów danych) poziom redundancji - z obsługą uzupełniania kopii na innych serwerach w przypadku awarii włącznie,
- cała część sewerowa usługi powinna być uruchamiana i zamykana jednokrotnym wywołaniem skryptu na jednym węźle serwera z jednym argumentem <start|stop|status> (wykorzystanie nieinteraktywnych metod automatycznego uwierzytelniania węzłów w SSH).

#### 1.2. Wstępny opis rozwiazania

Nasze rowiązanie to rozproszony system do rejestracji na przedmioty studentów uczelni wyższej. Warstwą wewnątrzną przechowujące dane wrażliwe, w tym przypadku będą węzły rejestrujące studentów, ideowo umieszczone w dziekanatach instytutów i obsługiwane przez osoby tam pracujące. Warstwa pośrednia przechowuje informacje o studentach, jednak bez informacji wrażliwej. Posiada jedynie dane o istnieniu studenta zapisanego na przedmioty RSO, SOI, ANA1 i SR, bez imienia, nazwiska i daty urodzenia. Owe informacje są przetwarzane na żądanie aplikacji klienckiej, dostępnej dla studentów, którzy chcą dowiedzieć się, ile osób zapisanych jest na dany przedmiot.

### 1.3. Wstępny projekt architektury

Wewnętrzna warstwa serwera wytwarza i przechowuje informacje na temat studentów uczelni wyższej - stworzone na podstawie danych wprowadzonych przez pracowników dziekanatu. Następnie owa warstwa przesyła informacje do warstwy zewnętrznej serwera (warstwy przetwarzającej) świadczącej usługi udostępniania informacji przetworzonej rozwiązaniom klienckim. Każda z warstw komunikować się będzie z użyciem protokołu TCP/IP przesyłając wiadomości zserializowane za pomocą Google Protocols Buffer.

#### Warstwa wewnętrzna serwera

Warstwa stworzona w technologii token ring. Węzły połączone są w pierścień i przesyłają sobie kolejno token zawierający informacje o potencjalnych zmianach. Tylko węzeł posiadający token może wykonywać operację aktualizacji danych. Każda zmiana musi być zatwierdzona przez pozostałe węzły. Zapewnia to synchronizację danych oraz bieżące sprawdzenie działania pozostałych węzłów.

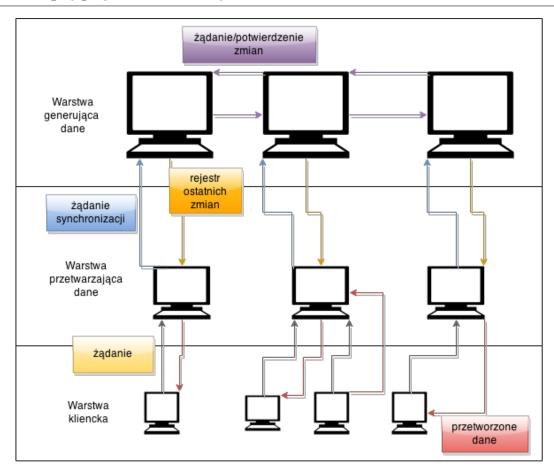
Dane wrażliwe przechowywane są w postaci rekordów zawierających:

- ID studenta
- imię studenta
- nazwisko studenta
- date urodzenia
- listę przedmiotów na jakie jest zapisany

#### Warstwa zewnętrzna serwera (warstwa przetwarzająca)

Warstwa przeznaczona do komunikacji z aplikacją kliencką. Na żadanie klienta przetwarza wcześniej otrzymane od warstwy wewnętrznej dane i wynik przetwarzania zwraca klientowi. Moduł ten synchronizuje dane okresowo (częstość jest ustalana w pliku konfiguracyjnym), tak aby administrator sam był wstanie dostosować interwał do aktualnych potrzeb).

Dane o studentach przechowywane są w poniższej postaci:



Rysunek 1.1. Diagram ilustrujący komunikację pomiędzy poszczególnymi warstwami

- ID studenta
- listę przedmiotów na jakie jest zapisany

#### Aplikacja kliencka

Warstwa przeznaczona dla klienta to z założenia lekka i intuicyjna aplikacja konsolowa. Moduł ten bezpośrednio łączyć będzie się tylko z modułem zewnętrznym serwera. Użytkownik, za pomocą tej aplikacji będzie mógł dowiedzieć się ile osób w danym momencie jest zapisany na wybranie przez niego przedmiot. Aplikacja będzie działała synchronicznie, tzn. po wysłaniu żądania będzie się zawieszała w oczekiwaniu na odpowiedź.

# 1.4. Opis szczegółowy

# 1.4.1. Wymagania funkcjonalne

| ID  | Wymagania                          | Powody decyzji  |
|-----|------------------------------------|---|
| WF1 | Plik konfiguracyjny                | Takie rozwiązanie jest wymagane w                                     |
|     | Każdy z węzłów danej warstwy bę-   | treści zadania. Ponadto ujednolica                                    |
|     | dzie posiadała plik konfiguracyjny | i ułatwia konfigurację projektu bez                                   |
|     | o tej samej strukturze. W zależno- | potrzeby ponownej kompilacji.   |
|     | ści od typu dane z pliku zostaną   |   |
|     | odpowiednio skonfigurowane. Plik   |   |
|     | będzie zawierał: ID węzła, listę   |   |
|     | serwerów (zależnie od typu - ze-   |   |
|     | wnętrznych lub wewnętrznych), do-  |   |
|     | datkowe dane konfiguracyjne (np.   |   |
|     | odpowiadających za redundancję     |   |
|     | danych, okresową synchronizację,   |   |
|     | itd.)                              |   |
| WF2 | Zmiana jednego rekordu na raz      | Ze względu na to, że w sieci war-                                     |
|     | Jeśli dany wezeł chce dodać/u-     | stwy wewnętrznej serwera istnieje                                     |
|     | sunąć/zmodyfikować dane o stu-     | jeden token jest sensowne przyjąć                                     |
|     | dencie musi posiadać token, który  | założenie, że na raz można wpro-                                      |
|     | przesyła do kolejnych serwerów na  | wadzić jedną modyfikację w bazie.                                     |
|     | końcu otrzymując potwierdzenie,    | Ponadto pozwala to utrzymać nie-                                      |
|     | że każdy z węzłów wprowadził żą-   | duży rozmiar tokena, co sprzyja                                       |
|     | daną zmianę.                       | jego szybszemu przesyłaniu między                                     |
|     |                                    | wezłami. Nawet w przypadku wielu                                      |
|     |                                    | żądań (od każdego węzła jedno) po-                                    |
|     |                                    | winno to działać na tyle szybko,                                      |
|     |                                    | że osoby wprowadzające dane nie                                       |
|     |                                    | odczują opóźnienia. Dodatkowo   |
|     |                                    | wprowadzanie pojedynczych infor-<br>macji pozwala na szybsze wykrycie |
|     |                                    | awarii wezła serwera oraz zaoszcze-                                   |
|     |                                    | dza więcej czasu, niż w przypadku                                     |
|     |                                    | wpisywania dużej ilości danych na                                     |
|     |                                    | raz, a dopiero potem sprawdzania                                      |
|     |                                    | czy węzeł działa poprawnie.   |
|     |                                    | cz, wężci działa popiawine.   |

| ID     | Wymagania  | Powody decyzji   |
|--------|--|--|
| WF3    | Okresowa synchronizacja  | Synchronizacja o konkretnych po-                                 |
|        | Synchronizacja z warstwą we-   | rach pozwala na odpowiednie roz-                                 |
|        | wnętrzną następuje okresowo, w   | porządzanie pracą systemu. W                                     |
|        | danych odstępach czasu, sterowa-                                       | przypadku rzadkiej modyfikacji da-                               |
|        | nych za pomocą pliku konfigura-  | nych przez warstwę wewnętrzną                                    |
|        | cyjnego. Jest ona wykonywana na  | serwera synchronizacja może być                                  |
|        | rządanie węzłów warstwy zewnętrz-                                      | wykonywana, np. raz na dzień.                                    |
|        | nej. Synchronizacja polega na po-                                      | Z drugiej strony można ustawić                                   |
|        | braniu jedynie zmienionych rekor-                                      | synchronizację co 1 sekundę, co                                  |
|        | dów bazy, a nie wszystkich. Ostat-                                     | spowoduje wrażenie ciągłej syn-                                  |
|        | nia funkcjonalność zostanie roz-                                       | chronizacji (oczywiście nie biorąc                               |
|        | wiązana za pomocą, tzw. "znaczni-                                      | pod uwagę potencjalnych opóź-                                    |
|        | ków czasu" (ang. timestamp).   | nień). Takie rozwiązanie pozwala administratorowi na odpowiednią |
|        |  | optymalizację działania systemu.                                 |
|        |  | Dzięki aktualizacji jedynie konkret-                             |
|        |  | nych danych, a nie bazy w całości                                |
|        |  | jest to stosunkowo szybkie.                                      |
| WF4    | Redundancja danych (warstwa  | To założenie służy spełnieniu wa-                                |
|        | zewnętrzna serwera)  | runków zadania. Możliwość mo-                                    |
|        | W zależności od zmiennej ustawio-                                      | dyfikacji poziomu redundancji po-                                |
|        | nej w pliku konfiguracyjnym war-                                       | zwala dopasować system do ilo-                                   |
|        | stwa przetwarzająca może posiadać                                      | ści węzłów w warstwie zewnętrznej                                |
|        | pełną redundancję bądź nie. Przyj-                                     | serwera i do danego zapotrzebowa-                                |
|        | muje się, że minimalna liczba ser-                                     | nia.   |
|        | werów posiadających w pełni aktu-                                      |  |
| ****** | alne dane to 3.  |  |
| WF5    | Udostępnianie usług  | To założenie służy spełnieniu wa-                                |
|        | Warstwa zewnętrzna obsługuje żą-                                       | runków zadania.  |
|        | dania klientów realizując usługę<br>zwracania ilości studentów zapisa- |  |
|        | nych na dany przedmiot. Serwer   |  |
|        | nasłuchuje czekając na żądania, a                                      |  |
|        | następnie (w ramach możliwości) je                                     |  |
|        | spełnia.   |  |
| WF6    | Obliczanie danych statystycz-  | To założenie służy spełnieniu wa-                                |
|        | nych   | runków zadania.  |
|        | Serwery zewnętrzne, zwane też  |  |
|        | przetwarzającymi, otrzymują dane                                       |  |
|        | od warstwy wewnętrznej, jednak   |  |
|        | zapisują z nich jedynie dane nie-                                      |  |
|        | wrażliwe używając ich do wylicza-                                      |  |
|        | nia ilości studentów zapisanych na                                     |  |
|        | dany przedmiot. Do tej operacji  |  |
|        | pełne informacje o studentach nie                                      |  |
|        | są potrzebne.  |  |

# ID Wymagania

# WF7

# Dostęp do usługi pobrania danych statystycznych

Aplikacja kliencka po połączeniu z serwerem zewnętrznym może pobrać informacje na temat ilości studentów zapisanych na dany przedmiot. Użytkownik otrzymuje jedynie nazwę przedmiotu i liczbę zapisanych studentów, bez dostępu do danych wrażliwych. Może być wysyłane jedno żądanie na raz od danego użytkownika. Nie ma funkcji agregacji wiele żądań w jedno.

## Powody decyzji

Jest to dobry przykład funkcjonalności, która zabezpiecza nam dane
wrażliwe przed zwyczajnym użytkownikiem, udostępniając jedynie
informacje, które mogą być publiczne. Agregacja bądź wysyłanie wielu żądań na raz nie jest
konieczne do sprawdzenia poprawnego działania systemu i nie zmienia w żaden sposób wizji jego funkcjonowania.

7

# 1.4.2. Wymagania niefunkcjonalne

| ID       | Wymaganie   | Priorytet       |
|----------|---|-----------------|
| WNF1     | Czas między awariami  | bardzo wysoki   |
|          | Średni czas między awariami systemu powinien wy-                            |                 |
|          | nosić przynajmniej trzy miesiące, przy czym awarię                          |                 |
|          | definiujemy jako ciągłą niedostępność usługi przez co                       |                 |
|          | najmniej 10 minut bądź konieczność wykorzystania                            |                 |
|          | kopii zapasowej   |                 |
| WNF2     | Spójność danych po awarii   | bardzo wysoki   |
|          | Odzyskane dane nie mogą być starsze niż 6 godzin                            |                 |
|          | przed awarią.   |                 |
| WNF4     | Ochrona danych  | bardzo wysoki   |
|          | System powinien gwarantować ochrone danych oso-                             |                 |
|          | bowych studentów.   |                 |
| WNF5     | Czas naprawy  | bardzo wysoki   |
|          | Maksymalny czas niesprawności systemu po awarii                             |                 |
|          | nie może przekraczać 2 godzin.  |                 |
| WNF6     | Czas odpowiedzi klientowi   | średni          |
|          | Średni czas odpowiedzi klientowi na zapytanie, nie                          |                 |
|          | powinien trwać więcej niż 2 sekundy.  |                 |
| WNF7     | Maksymalny napływ studentów   | średni          |
|          | Maksymalny przypływ nowych studentów do rejestra-                           |                 |
|          | cji nie powinien być większy niż 10 na sekundę.                             |                 |
| WNF8     | Średni napływ studentów   | średni          |
|          | Średni przypływ nowych studentów do rejestracji nie                         |                 |
|          | powinien być większy niż 5 na sekundę.                                      |                 |
| WNF9     | Dostępność  | wysoki          |
|          | Średni czas wyłączenia systemu w roku nie powinien                          |                 |
| MAID10   | przekraczać dwóch dni roboczych.  | 1.              |
| WNF10    | Ergonomia   | wysoki          |
|          | Użytkowanie systemu powinno być intuicyjne i przej-                         |                 |
| MANUSI 1 | rzyste dla użytkownika.   | 1 1 1 . 1       |
| WNF11    | Praca po awarii wezła   | bardzo wysoki   |
|          | Awaria pojedyńczego węzła nie powinna powodować                             |                 |
|          | awarii całej sieci (przy założeniu, że zachowana zo-                        |                 |
| WNF12    | staje minimalna ilość węzłów).  Minimalna ilość węzłów do pracy warstwy we- | handga yungalsi |
| WINT 12  |   | bardzo wysoki   |
|          | wnętrznej<br>Warstwa wewnętrzna serwera przechowująca dane                  |                 |
|          | powinna poprawnie działać przy minimalnej liczbie                           |                 |
|          | węzłów trzy. Jeśli liczba węzłów po awarii spadnie                          |                 |
|          | poniżej tej liczby, poprawne działanie nie jest gwaran-                     |                 |
|          | towane.   |                 |
| WNF13    | Minimalna ilość węzłów do pracy warstwy ze-                                 | bardzo wysoki   |
| W111 10  | wnętrznej   | Barazo wysom    |
|          | Warstwa zewnętrzna serwera przetwarzające dane po-                          |                 |
|          | winna poprawnie działać jeśli działa przynajmniej je-                       |                 |
|          | den węzeł tej warstwy.  |                 |
| WNF13    | Pomoc   | niski           |
|          | System powinien posiadać dobrze przygotowaną po-                            |                 |
|          | moc dla użytkownika.  |                 |
|          | ı • • • • • • • • • • • • • • • • • • •                                     | l .             |

# 1.4.3. Dodatkowe założenia

| ID  | Wymagania   | Powody decyzji  |
|-----|---|---|
| ZO1 | Protokół TCP/IP                                     | Protokół został przez nas wybrany   |
|     | Komunikacja między warstwami                        | ze względu na elastyczność dla róż-   |
|     | (wewnętrzna serwera - zewnętrzna                    | nych konfiguracji serwerów, tzn.  |
|     | serwera jak i zewnętrzna serwera -                  | bez względu na to czy warstwy ser-  |
|     | klienci) odbywa się za pomocą pro-                  | wera będą działały w obrębie jed-   |
|     | tokołów TCP/IP, wykorzystując Go-                   | nego węzła czy nie protokół po-   |
|     | ogle Protocol Buffer (więcej w pod-                 | zwoli na poprawną komunikację.  |
|     | rozdziale 3.2).                                     | W przypadku działania obu warstw  |
|     |   | serwera na jednym komputerze czy  |
|     |   | nawet w jednym procesie wydaj-  |
|     |   | ność będzie mniejsza (w porówna-  |
|     |   | niu np. do pamięci współdzielonej),   |
|     |   | jednak ze względu na ograniczony  |
|     |   | czas projektu i mniejsze skompliko-   |
|     |   | wanie zostało wybrane to rozwiąza-  |
|     |   | nie.  |
| ZO2 | Proste komendy serwera                              | Takie rozwiązanie jest wymagane w   |
|     | Warstwy serwera będą urucha-                        | treści zadania. Ponadto pozwoli na  |
|     | miane i zamykane jednokrotnym                       | łatwą obsługę i testowanie części   |
|     | wywołaniem skryptu na danym                         | serwerowej systemu.   |
|     | weźle serwera z jednym argumen-                     |   |
|     | tem: start, stop oraz status, które                 |   |
|     | będą kolejno: uruchamiać usługi                     |   |
|     | serwera, wyłączać usługi serwera                    |   |
| 702 | oraz wyświetlać status serwera.                     | Tolso analytelstyna wygnotyny wy  |
| ZO3 | Technologia token ring (warstwa wewnętrzna serwera) | Taka architektura warstwy we-   |
|     | Serwery warstwy wewnętrznej połą-                   | wnętrznej pozwala na bieżące<br>sprawdzanie stanu kolejnych   |
|     | czone są ze sobą w pierścień (każdy                 | sprawdzanie stanu kolejnych<br>węzłów. Jeśli token gdzieś się   |
|     | ma z góry ustalonego poprzednika                    | "zagubi" oznacza to, że dany  |
|     | i następnika w pliku konfiguracyj-                  | węzeł uległ awarii. Ponadto taka  |
|     | nym). Jeśli dany następnik nie od-                  | architektura pozwala na szybką i  |
|     | powiada - brany jest następny ad-                   | łatwą synchronizację danych.  |
|     | res węzła z listy. W ten sposób                     | acting symmetric during the symmetry and symmetric during the symmetric |
|     | bez względu na ilość węzłów mamy                    |   |
|     | zawsze do czynienia z taką samą                     |   |
|     | strukturą (w szczególności - mamy                   |   |
|     | tylko jeden węzeł). Każdy z wę-                     |   |
|     | złów wysyła swojemu następnikowi                    |   |
|     | token zawierający informacje odno-                  |   |
|     | śnie potencjalnych zmian.                           |   |
|     | - FJJ   |   |

| ID  | Wymagania                           | Powody decyzji                     |
|-----|-------------------------------------|------------------------------------|
| ZO4 | Pełna redundacja danych (war-       | Natychmiastowa synchronizacja      |
|     | stwa wewnętrzna serwera)            | danych i pełna redundancja po-     |
|     | Każdy z węzłów wewnętrznych ma      | zwala uniknąć wielu problemów w    |
|     | pełną i aktualną bazę studentów.    | trakcie działania serwera, między  |
|     | Dane są synchronizowane na bie-     | innymi: dodatkowej synchronizacji  |
|     | żąco.                               | po awarii jednego z węzłów, która  |
|     | Eqco.                               | jest dość problematyczna i skom-   |
|     |                                     | plikowana. Rozwiązanie to zostało  |
|     |                                     | zatwierdzone przez Prowadzącego.   |
| ZO5 | Wysyłanie "heartbeatów" (war-       | Takie rozwiązanie pozwala na bie-  |
| 200 | stwa zewnętrzna serwera)            | żąco monitorować stan poszczegól-  |
|     | Węzły zewnętrznej warstwy będą      | nych węzłów warstwy zewnętrznej.   |
|     | sprawdzały swoją dostępność za      |                                    |
|     | pomocą tzw. "uderzeń serce" (ang.   |                                    |
|     | heartbeat) wysyłanych w danych      |                                    |
|     | odstępach czasu (każdy z serwerów   |                                    |
|     | musi mieć ustalony ten sam inter-   |                                    |
|     | wał). Dzięki temu będą miały wie-   |                                    |
|     | dzę na temat aktywności pozosta-    |                                    |
|     | łych serwerów. Brak "heartbeata"    |                                    |
|     | od danego serwera po upływie za-    |                                    |
|     | danego czasu będzie równoważny z    |                                    |
|     | jego brakiem dostępności.           |                                    |
| Z06 | Brak funkcji logowania użytkow-     | Decyzja została zatwierdzona przez |
|     | nika                                | Prowadzącego. Wynika ona z braku   |
|     | Klient łączy się z systemem iden-   | konieczności stworzenia tej funk-  |
|     | tyfikując się jedynie swoim unika-  | cjonalności (w związku z minimal-  |
|     | towym ID, które wpisane jest pliku  | nym wpływem na główny cel pro-     |
|     | konfiguracyjnym.                    | jektu) oraz na ograniczony czas i  |
|     |                                     | mniejszą ilość osób w grupie pro-  |
|     |                                     | jektowej niż przewidywana.         |
| ZO7 | Brak interfejsu graficznego (apli-  | Decyzja została zatwierdzona przez |
|     | kacja kliencka)                     | Prowadzącego. Wynika ona z braku   |
|     | -                                   | konieczności stworzenia tej funk-  |
|     |                                     | cjonalności (w związku z minimal-  |
|     |                                     | nym wpływem na główny cel pro-     |
|     |                                     | jektu) oraz na ograniczony czas i  |
|     |                                     | mniejszą ilość osób w grupie pro-  |
|     |                                     | jektowej niż przewidywana.         |
| ZO8 | Komunikacja synchroniczna           | Ze względu na ograniczoną funk-    |
|     | (aplikacja kliencka)                | cjonalność aplikacji klienckiej,   |
|     | Aplikacja kliencka będzie się komu- | sprowadzoną jedynie do wysyłania   |
|     | nikowała z serwerem w sposób syn-   | żądań i uzyskiwania odpowiedzi,    |
|     | chroniczny.                         | ten sposób komunikacji wydaje się  |
|     |                                     | najbardziej trafny.                |

| ID   | Wymagania                             | Powody decyzji                       |
|------|---------------------------------------|--------------------------------------|
| ZO9  | Brak funkcji "heartbeatu" (apli-      | Ze względu na naszą koncepcję        |
|      | kacja kliencka)                       | aplikacji klienckiej ta funkcjonal-  |
|      | Aplikacja kliencka nie będzie na      | ność nie jest potrzebna. Z punktu    |
|      | bieżąco sprawdzała stanu węzła do     | widzenia użytkownika stan ser-       |
|      | którego jest podłączona. Status       | wera interesuje go tylko przy wy-    |
|      | serwera będzie przez nią spraw-       | syłaniu żądania. System heartbe-     |
|      | dzany jedynie przy logowaniu i wy-    | atów dodaje duży narzut i kom-       |
|      | syłaniu żądania. W przypadku          | plikuje samego klienta nie dając     |
|      | awarii węzła aplikacja będzie prze-   | w zamian znacznego wzrostu szyb-     |
|      | łączała się na kolejny węzeł z listy, | kości działania. W sytuacji awa-     |
|      | aż do skutku.                         | rii i tak musi nastąpić przełącze-   |
|      |                                       | nie na inny węzeł. Różnica polega    |
|      |                                       | jedynie na tym, że w przypadku       |
|      |                                       | systemu hearbeatów następuje to      |
|      |                                       | w momencie upływu określonego        |
|      |                                       | czasu bez odpowiedzi serwera, a w    |
|      |                                       | przeciwnym - jedynie wtedy kiedy     |
|      |                                       | serwer jest potrzebny, tzn. przy lo- |
| 7010 | D 1 1 4 1 4 1 1 1 1                   | gowaniu bądź wysłaniu żądania.       |
| ZO10 | Brak interaktywności (aplikacja       | W związku z ograniczonym czasem      |
|      | kliencka)                             | i głównym celem projektu interak-    |
|      | Aplikacja kliencka będzie ogra-       | tywna aplikacja kliencka nie jest    |
|      | niczona jedynie do wywoływania        | koniecznością. Funkcjonalność        |
|      | określonych funkcji, według okre-     | systemu można poprawnie przete-      |
|      | ślonego z góry scenariusza.           | stować inicjując konkretne scena-    |
|      |                                       | riusze (między innymi symulacje      |
|      |                                       | awarii czy błędów systemu). De-      |
|      |                                       | cyzja ta została zatwierdzona przez  |
|      |                                       | Prowadzącego.                        |

# 1.5. Potencjalne problematyczne scenariusze

- Podłączenie nowego serwera warstwy wewnętrznej
- Podłączenie nowego serwera warstwy zewnętrznej
- Awaria węzłów warstwy wewnętrznej serwera
- Awaria węzłów warstwy zewnętrznej serwera
- Kwestia równomiernego podziału klientów między serwery oraz serwerów zewnętrznych między wewnętrzne
- Kwestia rozmieszczenia warstw serwera w obrębie jednego komputera bądź wielu odrębnych

#### 1.6. Organizacja środowiska programistycznego

#### 1.6.1. Język programowania Java

Zdecydowaliśmy się napisać kod źródłowy systemu w Javie. Wybór ten wynika z wielu zalet tego języka programowania. Funkcje sieciowe są dostępne w podstawowych bibliotekach. Wliczone w to są TCP/IP, UDP/IP, wydajne nieblokujące I/O, HTTP, wsparcie REST, XML, JSON oraz SSL.

Kolejną zaletą jest duży zbiór struktur danych (również w podstawowych bibliotekach). Budowa rozproszonego systemu wymaga wielu, często skomplikowanych i różnorodnych, struktur, które Java posiada. Ważna jest tu także kwestia wątków i synchronizacji między nimi. Na tym polu Java również dostarcza odpowiednie funkcje, struktury danych oraz narzędzie realizujące współdzielony dostęp. Ponadto bez problemu współpracuje z Google Protocol Buffers i jest multiplatformowa.

#### 1.6.2. IntelliJ IDE

Jest to środowisko programistyczne dla Javy. Owe środowisko wyposażono w bardzo bogatą paletę narzędzi pozwalających na komfortowe tworzenie oraz edycję kodu. Mnogość narzędzi oraz znajomość środowiska przez zespół ostatecznie zaważyła na decyzji o wykorzystaniu IntelliJ.

# 2. Organizacja projektu

#### 2.1. Podział zadań

#### Kierownik projektu, Dokumentalista - Domagała Bartosz

Odpowiedzialny za planowanie, realizację oraz zamykanie projektu. Ma zapewnić osiągnięcie założonych celów projektu i wytworzenie oprogramowania spełniającego określone wymagania jakościowe. Ponadto odpowiedzialny za całą dokumentację projektu, nadzorujący jej tworzenie i ostateczną formę.

#### Handlowiec, Specjalista ds. Docker'a, Programista - Kornata Jarosław

Odpowiedzialny za prezentację projektu przed prowadzącym. Ponadto główny specjalista rozwiązania Docker, posiadający na ten temat największą wiedzę, przekazywaną w trakcie projektu pozostałym osobom. Bierze czynny udział w tworzeniu kodu źródłowego programu oraz sumiennie dokumentuje swoją pracę.

### Tester, Programista - Jędrzej Modzelewski

Odpowiedzialny za wszelkie testy związane z oprogramowaniem - projektujący je, programujący oraz egzekwujący. Bierze czynny udział w tworzeniu kodu źródłowego programu oraz sumiennie dokumentuje swoją pracę.

### Architekt, Osoba odp. za repozytorium, Programista - Stepnowski Marcin

Odpowiedzialny za stworzenie i dbanie o odpowiednie wdrożenie architektury projektu oraz dba o zgodność tworzonych rozwiązań informatycznych z obowiązującymi standardami, wzorcami i strategią. Ponadto odpowiedzialny za założenie, zarządzanie oraz tworzenie kopii zapasowych repozytorium projektu. Bierze czynny udział w tworzeniu kodu źródłowego programu oraz sumiennie dokumentuje swoją pracę.

#### 2.2. Planowany harmonogram pracy

#### Spotkanie I - koniec marca

- Spotkanie organizacyjne
- Ustalenie ról w projekcie i podział zadań
- Rozmowa na temat wizji projektu
- Umówienie się co do organizacji pracy i spotkań projektowych

#### Spotkanie II - 1 tydzień kwietnia

— Nauka i zrozumienie zasad działania Docker'a

- Wspólne sprawdzenie testowych konfiguracji Dockera
- Ustalenie wstępnej architektury systemu
- Ustalenie wymagań projektu
- Ustalenie języka w jakim projekt ma być tworzony
- Rozmowa na temat dodatkowych narzędzi do realizacji projektu

### Spotkanie III - 2 tydzień kwietnia

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Rozważanie na temat potencjalnych wad systemu i możliwych sytuacji awaryjnych
- Ostateczna definicja wymagań funkcjonalnych i niefunkcjonalnych programu

#### Spotkanie IV - 3 tydzień kwietnia

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Upewnienie się o poprawności dotychczasowych założeń, wymagań
- Wprowadzenie poprawek do dokumentacji
- Opracowanie ostatecznej dokumentacji na prezentację etapu 1

### Prezentacja etau I - 23 kwietnia

### Spotkanie VI - 4 tydzień kwietnia

- Wprowadzenie poprawek i sugestii Prowadzącego po prezentacji etapu I
- Podział pracy przy pisaniu kodu źródłowego programu
- Ustalenie i doprecyzowanie funkcjonalności na prezentację etapu II
- Rozpoczęcie pisania kodu źródłowego
- Dyskusja na temat testów systemu i ich definicja
- Szczegółowe doprecyzowanie rozwiązania

#### Spotkanie VII - 4 tydzień kwietnia

- Wykonanie czynności i kwestii, które nie zostały zakończone bądź poruszone podczas spotkania VI
- Praca nad kodem źródłowym programu i poprawa błędów
- Testy oprogramowania, przygotowanie do prezentacji funkcjonalności

#### Spotkanie VIII - 1 tydzień maja

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Zdefiniowanie pełnego planu testów i upewnienie się o jego poprawności
- Ostateczne poprawki do dokumentacji dla etapu II
- Ostateczne przygotowanie prezentacji funkcjonalności systemu dla etapu II

#### Prezentacja etau II - 7 maja

#### Spotkanie IX - 2 tydzień maja

- Wprowadzenie poprawek i sugestii Prowadzącego po prezentacji etapu II
- Praca nad kodem źródłowym programu i poprawa błędów
- Ustalenie pozostałych zadań do zrobienia

#### Spotkanie X - 3 tydzień maja

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Dyskusja na temat dalszego planu tworzenia kodu źródłowego systemu
- Praca nad kodem źródłowym programu i poprawa błędów

#### Spotkanie XI - 4 tydzień maja

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Praca nad kodem źródłowym programu i poprawa błędów
- Opracowanie wstępnej prezentacji końcowej

#### Spotkanie XII - 1 tydzień czerwca

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Praca nad kodem źródłowym programu i poprawa błędów
- Poprawki do prezentacji końcowej

#### Spotkanie XIII - 1 tydzień czerwca

— Spotkanie awaryjne, pozwalajace na wykonanie zaległych czy niedokończonych zadań z poprzednich spotkań

#### Spotkanie XIV - 2 tydzień czerwca

- Sprawdzenie i podsumowanie dotychczasowej pracy
- Ostateczne poprawki do dokumentacji dla etapu III
- Ostateczne przygotowanie prezentacji funkcjonalności systemu dla etapu III

#### Spotkanie XV - 2 tydzień czerwca

— Spotkanie awaryjne, pozwalajace na wykonanie zaległych czy niedokończonych zadań z poprzednich spotkań

#### Prezentacja etapu III - 11 czerwca

#### Spotkanie XVI - 11 czerwca

Świętowanie zaliczenia projektu przy piwie

#### 2.3. Sprawozdania ze spotkań

Sprawozdania z konkretnych spotkań zawierają listę ustaleń oraz wykonanych czynności w związku z projektem. Poza spotkaniami, każdy z uczestników projektu pracował nad przydzielonymi zadaniami indywidualnie, we własnym zakresie, trzymając się konkretnych terminów.

# 2.3.1. Spotkanie I - 31 marca 2015

- Domagała Bartosz obecny
- Kornata Jarosław obecny
- Modzelewski Jędrzej obecny
- Stepnowski Marcin obecny

Spotkanie organizacyjne, którego celem był podział ról w projekcie oraz przydzielenie zadań, a także wstępne omówienie samej wizji projektu.

#### Szczegółowy opis wykonanej pracy

- Kierownik projektu ustalił podział ról zgodnie z umiejętnościami i preferencjami osób z grupy projektowej:
  - Domagała Bartosz Kierownik, Dokumentalista
  - Kornata Jarosław Handlowiec, Specjalista ds. Docker'a, Programista
  - Modzelewski Jędrzej Tester, Programista
  - Stepnowski Marcin Architekt, Osoba odpowiedzialna za repozytorium, Programista
- Ustalony został termin cotygodniowych spotkań projektowych
- Omówiona została treść zadania, upewniono się, że każdy z uczestników projektu je rozumie
- Prowadzone były rozmowy na temat wizji projektu każdego z uczestników, dobre pomysły spisywane i komentowane
- Zastanowiono się nad sprecyzowaniem treści zadania
- Każdy z uczestników projektu otrzymał zadania do wykonania:
  - Domagała Bartosz stworzenie szkieletu dokumentacji za pomocą LateXa, zapisanie sprawozdania z odbytego spotkania
  - Kornata Jarosław dowiedzenie się jak najwięcej o rozwiązaniu Docker
  - Modzelewski Jędrzej pomyślenie o narzędziach, bibliotekach i językach programowania jakich można użyć w projekcie
  - Stepnowski Marcin stworzenie repozytorium Git oraz zastanowienie się nad architekturą projektu

#### 2.3.2. Spotkanie II - 8 kwietnia 2015

- Domagała Bartosz obecny
- Kornata Jarosław obecny
- Modzelewski Jędrzej obecny
- Stepnowski Marcin obecny

Spotkanie podsumowujące ostatnio wykonane zadania oraz występujące problemy. Ponadto podczas niego ustalono wstępną treść zadania i omówiono, a także przetestowano rozwiązanie Docker.

#### Szczegółowy opis wykonanej pracy

- Przekazanie przez specjalistę ds. Dockera informacji o tym rozwiązaniu pozostałym uczestnikom
- Wspólne sprawdzenie testowych konfiguracji Dockera
- Wstępny projekt architektury projektu zaproponowany przez Architekta
- Zastanowienie się nad wymaganiami niefunkcjonalnymi projektu
- Ustalenie języka w jakim stworzony zostanie projekt Java
- Rozmowa na temat przydatnych i potrzebnych bibliotek w projekcie
- Każdy z uczestników projektu otrzymał zadania do wykonania:
  - Domagała Bartosz zapis sprawozdania ze spotkania
  - Kornata Jarosław zapis informacji o rozwiązaniu Docker oraz opis przeprowadzonych testów jego konfiguracji
  - Modzelewski Jędrzej zapis informacji o platformie, języku i bibliotekach używanych w projekcie
  - Stepnowski Marcin zapis informacji o projekcie architektury

#### 2.3.3. Spotkanie X1 - 14 kwietnia 2015

- Domagała Bartosz obecny
- Kornata Jarosław nieobecny
- Modzelewski Jędrzej nieobecny
- Stepnowski Marcin obecny

Pierwsze spotkanie z Prowadzącym projekt. Informacje ze spotkania:

- Zatwierdzenie przez Prowadzącego tematu
- Zgoda Prowadzącego na brak funkcji logowania w aplikacji klienckiej, ze względu na główny cel projektu, ograniczony czas i mniejszą liczbę osób w grupie niż przewidziana
- Zgoda Prowadzącego na brak graficznego interfejsu użytkownika, ze względu na główny cel projektu, ograniczony czas i mniejszą liczbę osób w grupie niż przewidziana
- Zgoda Prowadzącego na brak interaktywnej aplikacji klienckiej, ze względu na główny cel projektu, ograniczony czas i mniejszą liczbę osób w grupie niż przewidziana
- Doprecyzowanie szczegółów w związku z 3-warstwową naturą systemu
- Uzyskanie odpowiedzi na pytania odnośnie architektury

#### 2.3.4. Spotkanie III - 14 kwietnia 2015

- Domagała Bartosz obecny
- Kornata Jarosław obecny
- Modzelewski Jędrzej obecny
- Stepnowski Marcin obecny

Spotkanie podsumowujące ostatnio wykonane zadania oraz występujące problemy. Zastanowiono się podczas niego nad dotychczasowym wyborem rozwiązań, sprecyzowano treść zadania, ustalono wymagania funkcjonalne i niefunkcjonalne projektu.

#### Szczegółowy opis wykonanej pracy

- Dyskusja na temat założeń systemu i jego wstępnej architektury
- Wprowadzenie poprawek do projektu na podstawie wniosków z dyskusji
- Wspólne ustalenie dodatkowych założeń, przesłanek do ich egzekwowania i konsekwencji z tym związanych
- Definicja wymagań funkcjonalnych i niefunkcjonalnych programu
- Rozmowa na temat wad systemu, potencjalnych zagrożeń, spisanie pomysłów
- Każdy z uczestników projektu otrzymał zadania do wykonania:
  - Domagała Bartosz zapis sprawozdania ze spotkania, poprawienie błędów w dokumentacji oraz edycja szkieletu stylu, upewnienie się, że naniesione przez resztę grupy poprawki są prawidłowe
  - Kornata Jarosław wprowadzenie poprawek do opisu przykładowej konfiguracji Dockera
  - Modzelewski Jędrzej wprowadzenie poprawek do opisu języka oraz IDE w jakim tworzony będzie projekt
  - Stepnowski Marcin rozwinięcie i wyjaśnienie decyzji projektowych dotyczących architektury podjętych w trakcie spotkania oraz zapisanie ich w dokumentacji

#### 2.3.5. Spotkanie X2 - 21 kwietnia 2015

- Domagała Bartosz obecny
- Kornata Jarosław nieobecny
- Modzelewski Jędrzej nieobecny
- Stepnowski Marcin obecny

Drugie spotkanie z Prowadzącym projekt. Informacje ze spotkania:

 Zgoda Prowadzącego na pełną redundancję w warstwie wewnętrznej serwera (tzn. każdy z węzłów ma posiadać wszystkei aktualne dane) w związku z ograniczonym czasem i mniejszą liczbą osób w grupie projektowej niż przewidziana

- Zdobycie informacji odnośnie warstw serwera, które mogą być na tym samym weźle jak i na dwóch niezależnych wezłach
- Zgoda Prowadzącego na użycie protokołu TCP/IP do komunkacji między warstwami serwera bez względu na ich lokalizację - w związku z ograniczonym czasem i mniejszym skomplikowaniem zagadnienia

#### 2.3.6. Spotkanie IV (TeamSpeak) - 22 kwietnia 2015

- Domagała Bartosz obecny
- Kornata Jarosław obecny
- Modzelewski Jędrzej nieobecny
- Stepnowski Marcin obecny

Spotkanie za pośrednictwem programu TeamSpeak mające na celu podsumowanie dotychczasowej pracy oraz wprowadzenie ostatecznych poprawek do dokumentacji przed prezentacją etapu I projektu.

#### Szczegółowy opis wykonanej pracy

- Poprawienie błędów w dokumentacji
- Dopisanie brakujących rzeczy do dokumentacji (głównie kwestii potencjalnych problemów z systemem)
- Ostateczna edycja i poprawki szablonu projektu
- Podsumowanie dotychczasowej pracy, umówienie się na kolejne spotkanie w celu zaczęcia pracy nad kodem źródłowym systemu
- Rozmowa i ustalenia na temat prezentacji etapu I

# 3. Narzędzia i zewnętrzne biblioteki

#### 3.1. Docker

## 3.1.1. Czym jest docker?

Docker jest narzędziem przeznaczonym do tworzenie przenośnych, wirtualnych kontenerów pozwalających na prostą i szybką replikację środowiska.

Oprogramowanie Docker wprowadza standaryzację w środowisko uruchomieniowe. Generowane kontenery są spójne i takie same w różnych środowiskach. W chwili obecnej Docker wymaga jądra Linux do uruchomienia, jednak działa nie tylko w wersji natywnej, ale również poprzez wirtualizację specjalnych minimalistycznych dystrybucji Linux na systemach Mac OS X oraz Windows (na przykład w darmowym narzędziu do wirtualizacji – VirtualBox).

#### 3.1.2. Spójność

Docker wprowadza spójność w środowisko deweloperskie. Często, kiedy nad projektem pracuje więcej niż jeden programista (co w dzisiejszych czasach jest normą) pojawia się problem z różnymi wersjami użytego oprogramowania. Zdarza się, że jedna wersja biblioteki zachowuje się inaczej od drugiej (na przykład z powodu błędu). Kontener z założenia posiada jedną, konkretną wersję każdej biblioteki koniecznej do uruchomienie aplikacji. Zwiększa to przewidywalność oprogramowania. Oczekujemy bowiem, że w tym samym środowisku, aplikacja będzie zachowywać sie tak samo.

## 3.1.3. Cykl Dockera

- 1. Stworzenie kontenera wraz z wszelkimi narzędziami i bibliotekami koniecznymi do uruchomienia aplikacji.
- 2. Rozprowadzenie kontenera, wraz ze wszystkimi narzędziami i bibliotekami.
- 3. Uruchomienie identycznego kontenera na dowolnej liczbie węzłów.

Prowadzi to do znacznych ułatwień w tworzeniu oprogramowania. Ten sam kontener może zostać rozprowadzony pomiędzy deweloperami, testerami, serwerami ciągłej integracji i w końcu środowiskiem produkcyjnym.

**3.1. Docker** 20

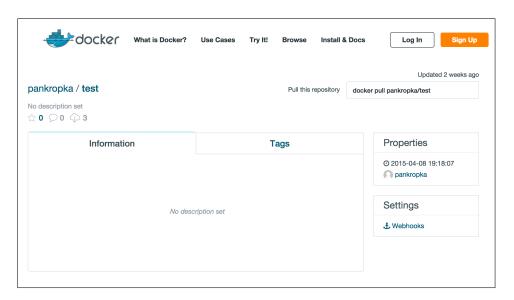
### 3.1.4. Centralne repozytorium

Każdy zarejestrowany użytkownik ma możliwość wgrywania własnych kontenerów do centralnego, ogólnie dostępnego repozytorium. Można tam znaleźć wiele różnych gotowych obrazów do pobrania. Są one przygotowane zarówno przez społeczność jak i przez twórców Dockera.

Centralne repozytorium pozwala użytkownikom na pobranie interesujących obrazów, szczególnie warte uwagi są repozytoria przygotowane pod konkretne rozwiązania (na przykład specjalnie pod serwer baz danych MySQL lub mongoDB).

Docker umożliwia również stworzenie prywatnych repozytoriów. Dzięki temu nie musimy upubliczniać prywatnych obrazów, ale jednocześnie możemy je rozprowadzać. Inną dostępną metodą jest zapis obrazu do pliku i przekazanie go w tradycyjny sposób.

#### 3.1.5. Przeprowadzone testy



Rysunek 3.1. Repozytorium Docker

W ramach zapoznania się z platformą Docker wykonaliśmy następujące czynności:

- Zweryfikowaliśmy możliwość uruchomienia oprogramowania na systemach operacyjnych Ubuntu oraz Mac OS X.
- Na systemie Max OS X skorzystaliśmy z programu Boot2Docker, tworzącego maszynę wirtualną z minimalistyczną dystrybucją Linux konieczną do uruchomienia aplikacji Docker.
- Pobraliśmy obraz Systemu operacyjnego Ubuntu, na którym zainstalowaliśmy programy nginx oraz vim.
- Przy pomocy programu vim, zmodyfikowaliśmy treść domyślnego pliku index.html, który dostępny jest na porcie 80 po uruchomieniu programu nginx.
- Zweryfikowaliśmy zmianę w przeglądarce internetowej.



Rysunek 3.2. Pobranie obrazu i weryfikacja zmian

Rysunek 3.3. Działa!

- Zapisaliśmy zmiany w kontenerze oraz wgraliśmy zmieniony obraz do centralnego repozytorium (Rysunek 3.1).
- Pobraliśmy obraz na innym komputerze i po uruchomieniu zweryfikowaliśmy zmiany wprowadzone do podstawowej dystrybucji Ubuntu (Rysunek 3.2).
- W pobranym obrazie zainstalowane były programy nginx oraz vim. Domyślny plik programu nginx był również zmodyfikowany (Rysunek 3.3).

#### 3.2. Google Protocol Buffers

Jest to elastyczna i wydajna metoda serializacji strukturyzowanych danych do wykorzystania między innymi w protokołach komunikacyjnych oraz przechowywaniu danych. Określana jest struktura informacji która będzie serializowana poprzez zdefiniowanie typu wiadomości w pliku "proto". Każda taka wiadomość jest logicznym rekordem informacji zawierającym pary nazwa-wartość. Format takiej wiadomości jest prosty, każdy typ składa się z jednego lub więcej unikatowych, ponumerowanych pól z których każdy ma nazwę i typ wartości. Typem wartości pola mogą być liczby, zmienne logiczne, łańcuchy znaków oraz inne wiadomości PBM. Pozwala to na hierarchiczne ułożenie struktury. Każde pole może być oznaczone na trzy sposoby: opcjonalne, wymagane, powtarzające się z zachowaniem kolejności.

**3.3. MySQL** 22

Kiedy wiadomości są określone należy włączyć kompilator protocol buffer dla języka aplikacji. Generuje on klasy dostępu do danych na podstawie pliku ".proto". Tworzone są podstawowe funkcje dostępu do każdego pola oraz metody do serializowania/parsowania całej struktury. Dla Javy generowane są pliki ".java" z klasami dla każdego typu wiadomości oraz specjalna klasa "Builder" do tworzenia instancji klas wiadomości.

Można dodać nowe pola do wiadomości nie zaburzając kompatybilności wstecznej. Stare pliki binarne ignorują nowe pola podczas parsowania. W przypadku protokołów komunikacyjnych które wykorzystują protocol buffers jako format danych, można rozszerzyć protokół bez obaw o wpływ na istniejący kod.

Wszystkie wyżej wymienione cechy zaważyły przy wyborze tego narzędzia do tworzenia systemu.

### 3.3. MySQL

Aplikacja serwerowa będzie działać w oparciu o relacyjną bazę danych My-SQL.

Baza MySQL jest popularnym systemem relacyjnych baz danych z dobrą dokumentacją oraz szeroką i aktywną społecznością użytkowników. Ponadto system ten jest powszechnie znany wśród wszystkich członków projektu. Dodatkowo MySQL dobrze współpracuje z wybranym językiem programowania Java. Stąd nasz wybór padł właśnie na MySQL.