



POZNAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Filip Waligórski

Komunikacja między użytkownikami w społecznościowym systemie dużej skali

Praca magisterska

Promotor: dr Anna Kobusińska

Poznań, 2017

Spis treści

1	Wstęp	5
2	Istniejące rozwiązania	7
2.1	Facebook Messenger	7
2.2	Bleep	8
2.3	Signal	8
2.4	WhatsApp	9
2.5	Darkwire	9
2.6	Friends	9
2.7	Tox	10
2.8	ZeroChat, ZeroMail, BitMessage	10
2.9	Podsumowanie i porównanie aplikacji	11
3	Koncepcja	13
3.1	Idea	13
3.1.1	Konto użytkownika	14
3.1.2	Treść wiadomości	14
3.1.3	Zdefiniowanie odbiorcy lub odbiorców.	14
3.1.4	Dostarczenie wiadomości do wszystkich odbiorców	15
3.1.5	Odebranie wiadomości	15
3.1.6	Kolejność dostarczania wiadomości	16
3.1.7	Czas przesyłania wiadomości	16
3.1.8	Dostarczanie wiadomości pod nieobecność nadawcy	16
3.1.9	Liczba użytkowników systemu	17
3.2	Model	17
3.3	BitTorrent	18
3.3.1	Podstawowe pojęcia	18
3.3.2	Scenariusz pobrania torrenta	19
3.3.3	Scenariusz utworzenia torrenta.	20

3.3.4	Jak komunikują się peery	20
3.3.5	Choking algorithm	21
3.3.6	Serwery potrzebne do działania protokołu	21
3.3.7	Zalety i wady protokołu.	21
3.4	WebTorrent [34]	22
4	Architektura	24
4.1	Serwer REST i Baza Danych.	25
4.1.1	Użytkownicy i logowanie	26
4.1.2	Konwersacje.	26
4.2	Klient i biblioteka WebTorrent.	27
4.2.1	Logowanie	28
4.2.2	Inicjalizacja modułów	28
4.2.3	Utworzenie lub dołączenie do konwersacji	29
4.2.4	Struktura komunikatu	30
4.2.5	Wysyłanie wiadomości i algorytm ZLT	31
4.2.6	Odebranie wiadomości	32
4.2.7	Udostępnianie starych torrentów	33
4.2.8	Zbiór sąsiadów	34
4.3	DHT	34
4.4	Bezpieczeństwo i kryptografia w języku JavaScript	35
4.4.1	Darkwire	36
4.4.2	Bleep i Signal	38
4.4.3	Inne pomysły i wnioski	38
4.5	Wykorzystane technologie	39
4.5.1	AngularJS	40
4.5.2	Grunt, Bower, Yeoman	40
4.5.3	Lodash	41
4.5.4	Node.js, Express	41
4.5.5	Python Eve	41
4.5.6	MongoDB	42
4.5.7	Protractor	42
4.5.8	Heroku	42
4.6	Dalszy rozwój	42
4.6.1	Relacja znajomości.	43
4.6.2	Spójność przyczynowa	43
4.6.3	Szyfrowanie wiadomości.	43
4.6.4	Dostarczanie wiadomości	43
4.6.5	Lista info hashy zamiast pojedynczych wartości	43
4.6.6	Zmiana zawartości torrenta bez zmiany info hasha	44
4.6.7	Wysyłanie plików (zdjęć, filmów).	44

5	Wyniki testów	45
5.1	Kryteria	45
5.2	Scenariusze testowe.	45
5.3	Specyfikacja komputerów i środowiska testowe	46
5.4	Wysyłanie pojedynczej wiadomości	47
5.5	Wpływ rozmiaru wiadomości.	49
5.6	Wysyłanie i oczekiwanie na odpowiedź	49
5.7	Wpływ algorytmu ZLT na wydajność	52
5.8	Wpływ liczby wiadomości w algorytmie ZLT	54
5.9	Pobieranie listy wiadomości	56
5.10	Wpływ jednoczesnych konwersacji na wydajność	57
5.11	Podsumowanie testów.	57
6	Podsumowanie	59
	Bibliografia	61

Wstęp

Komunikatory [1, 2, 3] zrewolucjonizowały sposób, w jaki ludzie wymieniają się informacjami. Pozwalają na niemalże natychmiastowe wysłanie dowolnej treści (tekstu, zdjęcia, filmu) w formie wiadomości do grona odbiorców — najczęściej znajomych.

kryje się zwykle jedno lub wiele centrów przetwarzania danych, których utrzymanie jest niezwykle kosztowne ze względu na duże obciążenie systemu. Często praktyką firm jest gromadzenie i analizowanie danych o użytkownikach, aby na tej podstawie generować spersonalizowane reklamy i osiągać zyski. Dzięki temu komunikator jest darmowy dla użytkowników, choć „płacą” oni za korzystanie swoją prywatnością [4]. Wyeliminowanie kosztów (serwerów pośredniczących) pozwoliłoby na zrezygnowanie z tej . W tym celu możliwe jest zastosowanie architektury rozproszonej P2P.

BitTorrent jest jednym z najpopularniejszych protokołów służących do dystrybucji plików w P2P. Automatycznie dzieli udostępniane pliki na części i umożliwia ich pobieranie z wielu źródeł, na przykład od innych użytkowników. Pozwala to na równomierne rozłożenie obciążenia pomiędzy komputery biorące udział w udostępnianiu plików oraz umożliwia dalsze pobieranie nawet gdy pierwotny nadawca pliku jest niedostępny. W niniejszej pracy protokół został użyty do przekazywania wiadomości.

WebTorrent to biblioteka implementująca protokół BitTorrent. Została napisana w języku JavaScript, dzięki czemu możliwe jest użycie jej w aplikacji webowej — pozwala na wymianę plików pomiędzy przeglądarkami.

Celem pracy jest zaprojektowanie systemu komunikatora grupowego w formie aplikacji webowej. Dzięki temu komunikator powinien generować jak najmniejsze koszty. Do obsługi bezpośredniej komunikacji pomiędzy klientami, a konkretnie do przesyłania wiadomości, wykorzystano wspomnianą bibliotekę WebTorrent. W dalszej kolejności zbadano możliwości poprawy bezpieczeństwa przetwarzanych danych oraz zwiększenia prywatności użytkowników poprzez wprowadzenie szyfrowania wiadomości.

W kolejnych rozdziałach podsumowano wyniki pracy wykonanej w celu wdroże-

nia opisanego systemu. Rozdział 2 opisuje istniejące obecnie na rynku komunikatory. W rozdziale 3 zawarto teoretyczne podstawy działania protokołu BitTorrent, niezbędne do opracowania koncepcji jego wykorzystania w kontekście komunikatora. Rozdział 4 zawiera informacje dotyczące projektu systemu — opis architektury i sposób działania poszczególnych modułów. Znalazły się w nim również wnioski z badań dotyczących szyfrowania wiadomości. Na koniec przeprowadzono i udokumentowano testy wydajnościowe aplikacji — wyniki znajdują się w rozdziale 5.

Istniejące rozwiązania

W tym rozdziale zaprezentowano istniejące komunikatory dla dwóch osób oraz komunikatory grupowe. Ich cele i funkcjonalność są zbliżone choć realizują je z różnymi założeniami oraz bazując na różnych architekturach i koncepcjach. Poniżej opisane zostały wybrane rozwiązania z naciskiem na cechy wyróżniające je spośród konkurencyjnych aplikacji.

2.1 Facebook Messenger

Jest to jeden z najpopularniejszych obecnie komunikatorów [5]. Oferuje zarówno rozmowy dla 2 osób jak i grupowe. Wspiera wysyłanie wszelkich multimediów i plików oraz dostarczanie wiadomości pod nieobecność nadawcy. Dostępny jest na najszerszej gamie platform — jako aplikacja webowa, mobilna oraz desktopowa, czym wyróżnia się na tle konkurencji. Architektura systemu Facebook Messenger składa się z aplikacji klienckich oraz centralnych serwerów pośredniczących w przekazywaniu wiadomości. Z komunikatora korzysta 1,2 miliarda użytkowników na całym świecie [6]. Tak wysoka popularność sprawia, że konieczne jest utrzymanie wielu współpracujących serwerów znajdujących się w centrach przetwarzania danych.

Wadą tego komunikatora jest brak domyślnego wsparcia szyfrowania wiadomości — opcję można włączyć tylko w aplikacji mobilnej dla poszczególnych konwersacji, jednak nie każdy użytkownik jest tej opcji świadomy. Szyfrowanie w aplikacji webowej nie jest dostępne [7]. Kod źródłowy aplikacji nie został udostępniony (nie jest to open-source), co oznacza, że za wprowadzanie zmian i dodawanie nowych funkcji odpowiedzialny jest tylko wydawca — społeczność użytkowników nie ma możliwości ingerowania w funkcjonalność. Jest to wada w sytuacji, gdy nowa wersja oprogramowania zawiera niechciane przez użytkowników dodatki (zbędne lub na przykład szpiegujące), a nie zawiera takich, które są przez nich wyczekiwane.

2.2 Bleep

Bleep [8, 9] jest komunikatorem zaprojektowanym przez firmę rozwijającą protokół BitTorrent. Do dyspozycji użytkowników oddano aplikację mobilną oraz aplikację desktopową (brak aplikacji webowej). Podobnie jak w przypadku Messengera z poprzedniego punktu, nie jest to oprogramowanie open-source. Bleep oferuje rozmowy dla dwóch osób, a w planach twórców jest zaimplementowanie komunikacji grupowej. Wiadomości są szyfrowane przed wysłaniem na urządzeniu nadawcy i odszyfrowywane na urządzeniu odbiorcy — szyfrowanie end to end.

Jednak najważniejszą cechą wyróżniającą ten komunikator jest jego architektura — brak centralnego serwera pośredniczącego w przekazywaniu wiadomości. Komunikaty przesyłane są bezpośrednio między urządzeniami, jeśli oba są dostępne w momencie wysyłania. W przeciwnym przypadku wiadomość umieszczana jest w DHT (Distributed Hash Table) i przechowywana do czasu odebrania jej. Specjalny mechanizm dba o to, by wiadomość nie została usunięta z DHT wcześniej. Dane o koncie użytkownika oraz klucze szyfrujące pozostają lokalnie na urządzeniu.

2.3 Signal

Twórcy aplikacji Signal [10, 11, 44] skupili się przede wszystkim na bezpieczeństwie i prywatności użytkowników. Wiadomości są szyfrowane na urządzeniach, więc pomimo faktu, że architektura zakłada obecność centralnego serwera, wiadomości przechowywane na nim nie mogą zostać odczytane przez osoby trzecie. Jednakże, ten typ architektury posiada znaczącą wadę — jeśli serwer stanie się niedostępny (na przykład z powodu jego awarii lub braku łączności z nim — awarii łącza komunikacyjnego) to niemożliwe jest prowadzenie rozmów (dotyczy to każdej aplikacji z centralnym serwerem). Kod źródłowy jest dostępny publicznie co oznacza, że każdy może sprawdzić zgodność implementacji z oferowanymi założeniami oraz uczestniczyć w rozwoju aplikacji. Podobnie jak w przypadku aplikacji Bleep, dostępne są aplikacje mobilna i desktopowa. Możliwe jest prowadzenie rozmowy grupowej pomimo zastosowania szyfrowania wiadomości — treść zostaje zaszyfrowana symetrycznie (jedna wersja dla wszystkich odbiorców niezależnie od ich liczby), a następnie sam klucz jest szyfrowany zgodnie z oczekiwaniami każdego z odbiorców z osobna. Dzięki temu mechanizmowi uniknięto sytuacji, w której nadawca musiałby przygotować n wersji całej, potencjalnie dużej wiadomości dla n odbiorców.

Podobne rozwiązania: Wire [12, 13, 14], Telegram [15, 16], Allo [17]

2.4 WhatsApp

WhatsApp [18, 19] jest aplikacją podobną do wspomnianego w poprzednim punkcie programu Signal, ale jej kod źródłowy nie jest dostępny publicznie. Inną, ważną cechą wyróżniającą WhatsApp jest oferowanie użytkownikom aplikacji webowej. Nie jest to jednak typowy, webowy klient sieci a jedynie webowy interfejs do aplikacji zainstalowanej na telefonie. Wysłana w kliencie webowym wiadomość najpierw zostaje przesłana bezpośrednio do aplikacji w telefonie i dopiero wówczas przekazana dalej do właściwych odbiorców. Oznacza to, że telefon staje się pośrednikiem w wysyłaniu i odbieraniu wiadomości pomiędzy klientem webowym i resztą systemu. Identyczny mechanizm został zastosowany w przypadku aplikacji desktopowej.

2.5 Darkwire

Darkwire [20, 21] to aplikacja open-source oferująca komunikator grupowy z dostępem poprzez stronę internetową (aplikacja webowa). W przeciwieństwie do większości rozwiązań użytkownik nie musi tworzyć konta by skorzystać z programu. W celu skomunikowania się z użytkownikami należy wymienić między nimi identyfikator konwersacji (link do konkretnego pokoju) korzystając z innego sposobu komunikacji (np. poprzez e-mail, SMS czy osobiście). Takie rozwiązanie zakłada, że identyfikator nie zostanie odgadnięty przez osoby trzecie — w przeciwnym przypadku będą one mogły odczytać wysyłane wiadomości. Architektura zakłada istnienie centralnego serwera uczestniczącego w przekazywaniu wiadomości. Z racji faktu, że aplikacja ma otwarte źródła, każdy może uruchomić swój własny serwer. Komunikaty są szyfrowane na urządzeniu (w przeglądarce) przed wysłaniem, zatem serwer nie zna treści wiadomości. Centralny serwer przesyła wiadomości tylko do tych uczestników, którzy są dostępni w momencie nadania wiadomości (brak wsparcia dla odbierania starszych wiadomości czy wysyłania wiadomości do użytkowników niedostępnych w danej chwili).

2.6 Friends

Ten niszowy projekt [22] open-source oferuje aplikację desktopową i umożliwia prowadzenie rozmów grupowych. Szyfrowanie wiadomości nie zostało do tej pory zrealizowane, ale jest jednym z punktów przyszłego rozwoju. Głównym celem twórców było stworzenie programu niezależnego od centralnego serwera oraz umożliwiającego rozmowę przy użyciu alternatywnych kanałów komunikacyjnych (np. poprzez Bluetooth) w sytuacji gdy połączenie internetowe jest niedostępne. Aplikacja wykorzystuje algorytm plotkowania (gossiping) oraz replikuje wiadomości przy użyciu

drzewa skrótów (hash tree, Merkle DAG, DAG — Directed Acyclic Graph [23]). Dzięki temu wiadomości w konwersacji mogą zostać połączone nawet w przypadku, gdy ktoś nadał komunikaty będąc odłączonym od sieci — mechanizm podobny do łączenia zmian w repozytorium kodu. Wykorzystanie opisanych powyżej mechanizmów gwarantuje ostateczną spójność otrzymanych wiadomości — każdy uczestnik rozmowy ostatecznie będzie widział taki sam zbiór wiadomości — przykładowy scenariusz dla 3 użytkowników:

1. Wiadomość wysłana przez użytkownika A została odebrana przez użytkownika B, który dołączył ją do swojego drzewa wiadomości.
2. Użytkownik A stał się niedostępny.
3. Użytkownik C stał się dostępny i odebrał od użytkownika B zmienioną wersję drzewa i w ten sposób dowiedział się o wiadomości wysłanej przez użytkownika A pomimo faktu, że ten jest w tej chwili niedostępny.

2.7 Tox

Tox [24, 25] jest z założenia rozproszonym i szyfrowanym protokołem do wymiany wiadomości. Powstało kilkanaście implementacji klientów obsługujących go, co pozwala na komunikowanie się z użytkownikami różnych aplikacji. Wśród zaimplementowanych aplikacji są programy na komputery stacjonarne oraz smartfony. Wiadomości są przesyłane bezpośrednio między nadawcą i odbiorcą dlatego obie strony muszą być dostępne jednocześnie. Brak wsparcia dostarczania wiadomości gdy jedna strona jest niedostępna to duża wada wszystkich aplikacji implementujących wskazany powyżej rodzaj transmisji P2P. Jednym z rozwiązań tego problemu zaproponowanym przez twórców protokołu jest skorzystanie z serwerów, którym użytkownik ufa i których zadaniem jest przekazywanie wiadomości do odbiorcy pod nieobecność nadawcy. Narusza to jednak założenie o rozproszeniu systemu (braku centralnych węzłów). Wsparcie dla komunikacji grupowej jest jednym z celów rozwoju protokołu.

2.8 ZeroChat, ZeroMail, BitMessage

Przytoczone aplikacje [26][27] realizują pomysły na komunikatory bazujące na mechanizmie podobnym do transakcji kryptowalutowych. Wysłanie wiadomości wymaga umieszczenia wiadomości w bloku, obliczenia funkcji skrótu z zadaniem prefiksem (proof of work) i umieszczenia bloku w łańcuchu (blockchain). Samo tylko wyliczenie funkcji skrótu powinno z definicji zająć około 4 minut [28], podczas gdy pozostałe komunikatory dążą do uzyskania czasu dostarczenia wiadomości bliskiego zeru

(rozmowa w czasie rzeczywistym). Mimo tej znaczącej wady należy potraktować te projekty jako próbę stworzenia rozwiązania o innej architekturze niż dotychczas zaprezentowane (centralny serwer lub P2P). Przykładowymi zaletami architektury blockchain są: brak centralnego serwera lub centrów danych, nad którymi kontrolę ma jedna firma decydująca o sposobie ich działania lub ich wyłączeniu, skalowalność oraz brak możliwości ingerencji w zapisane dane — wraz z upływem czasu maleje prawdopodobieństwo, że treść wiadomości zapisana w blockchainie ulegnie zmianie (wynika to wprost z własności tej technologii). Być może w przyszłości wady uda się zminimalizować, a zalety architektury blockchain okażą się kluczowe.

2.9 Podsumowanie i porównanie aplikacji

W tabeli 2.1 przedstawiono porównanie cech poszczególnych komunikatorów. Sformułowanie „docelowo” oznacza, że dana cecha jest w planach twórców aplikacji, ale obecnie jest niedostępna, a „częściowo” — wsparcie tylko przez niektóre aplikacje wykorzystujące dany protokół. Architektura „centralna” oznacza, że w danym systemie komunikatora istnieje serwer pośredniczący, przekazujący wiadomości pomiędzy użytkownikami (architektura klient-serwer). W przypadku architektury P2P wiadomości przekazywane są bezpośrednio pomiędzy urządzeniami użytkowników. Architektura blockchain została opisana w artykule [28]. W wierszu „platforma” zastosowano następujące skróty: „PC” — aplikacja desktopowa, „web” — aplikacja webowa, „mob” — aplikacja mobilna. Gwiazdki oznaczają, że dany komunikator posiada niestandardowe rozwiązanie lub dana cecha jest spełniona z pewnym zastrzeżeniem. Przykładowo, skorzystanie z aplikacji desktopowej lub webowej komunikatora WhatsApp jest możliwe tylko, gdy uruchomiona jest aplikacja mobilna, a komunikator Darkwire oferuje szyfrowanie wiadomości z pewnym zastrzeżeniem, o którym mowa w punkcie 4.4.1.

Wśród wymienionych aplikacji brakuje takiej, która posiadałaby wszystkie pozytywne cechy oraz była pozbawiona wszystkich wad.

Tab. 2.1: Porównanie cech komunikatorów

	Messenger	Bleep	Signal	WhatsApp	Darkwire	Friends	Tox	BitMessage
open source	nie	nie	tak	nie	tak	tak	tak	tak
architektura	centralna	P2P	centralna	centralna	centralna	P2P	P2P	blockchain
szyfrowanie wiadomości	nie	tak	tak	tak	tak*	docelowo	tak	tak
platforma	PC, web, mob	PC, mob	PC, mob	PC*, web*, mob	web	PC	PC	PC
wiadomości grupowe	tak	docelowo	tak	tak	tak	tak	docelowo	tak
połączenia głosowe	tak	tak	tak	tak	nie	nie	tak	nie
połączenia video	tak	nie	tak	tak	nie	nie	tak	nie
wysyłanie plików (zdjęcia, video, inne)	tak	tak	tak	tak	tak	nie	częściowo	tak
dostarczanie pod nieobecność nadawcy	tak	tak (DHT)	tak	tak	nie	tak*	tak*	tak
konieczność posiadania konta	tak	tak (klucz publiczny)	tak	tak	nie	tak	tak	tak (klucz publiczny)
lista kontaktów (znajomych)	tak	tak	tak	tak	nie	tak	tak	tak

Koncepcja

W niniejszym rozdziale opisano technologie i protokoły wykorzystane do opracowania koncepcji i implementacji rozproszonego komunikatora grupowego. Na początku (punkt 3.1) znajduje się opis idei komunikatora — sprecyzowano, czym jest komunikator oraz jakie powinien spełniać wymagania i założenia. Następnie, w punkcie 3.2, przedstawiono model systemu. W rozdziale scharakteryzowano również najważniejsze cechy protokołu BitTorrent (punkt 3.3) oraz opisano jego implementację w języku JavaScript — bibliotekę WebTorrent — punkt 3.4. Wspomniano także, jaką rolę w systemie pełni wyżej wymieniony protokół oraz jakie istotne zmiany względem specyfikacji protokołu wprowadzono w bibliotece.

3.1 Idea

Głównym zadaniem komunikatora internetowego (ang. *instant messenger*) [1, 2, 3] jest umożliwienie użytkownikom wysyłania wiadomości do innych użytkowników, którzy również korzystają z tego samego komunikatora (inaczej: usługi, systemu, programu). Osoby rozmawiające ze sobą za pośrednictwem komunikatora są zwykle znajomymi, choć nie jest to regułą. W celu korzystania z danego systemu użytkownik często musi dokonać rejestracji — zakłada konto (profil), które będzie go jednoznacznie identyfikowało w danym systemie. Istnieją również komunikatory, które nie nakładają na użytkownika takiego obowiązku. Komunikator zwykle dostępny jest na różnych platformach — jako program desktopowy, aplikacja mobilna lub webowa. Dzięki temu, w odróżnieniu od wiadomości SMS, użytkownicy mogą komunikować się korzystając z różnych urządzeń — przykładowo wiadomość wysłana za pośrednictwem aplikacji mobilnej może zostać odczytana przez odbiorcę na komputerze stacjonarnym.

W poniższych punktach opisano własności, które powinien posiadać komunikator.

3.1.1 Konto użytkownika

Należy zagwarantować unikalność każdego użytkownika w skali całego systemu. Musi istnieć możliwość jednoznacznego zidentyfikowania osoby. W tym celu można przyjąć założenie, że unikalnym identyfikatorem użytkownika jest jego numer telefonu lub adres email, który należy podać podczas rejestracji konta. Zakłada się istnienie centralnego zarządcy nadzorującego proces rejestracji kont i uniemożliwiającego założenie więcej niż jednego konta dla danego identyfikatora.

3.1.2 Treść wiadomości

Użytkownik ma możliwość podania treści wiadomości w postaci ciągu znaków. Jest to podstawowy sposób definiowania komunikatu. Rozszerzeniem byłoby przesyłanie w treści wiadomości plików — zdjęć, filmów, plików audio bądź dowolnego innego typu. W trakcie prac nad projektem podjęto próbę zaimplementowania przesyłania plików. Ta funkcjonalność nie znalazła się jednak w końcowej wersji systemu z powodu ograniczeń technologicznych. Nie jest to jednak niezbędna opcja — możliwe było przeprowadzenie testów aplikacji omówionych w rozdziale 5.

3.1.3 Zdefiniowanie odbiorcy lub odbiorców

Użytkownik ma możliwość zaadresowania wiadomości do konkretnego odbiorcy — musi mieć gwarancję, że wiadomość będzie mogła zostać odczytana tylko przez zdefiniowanego adresata i nikogo poza nim. Jeśli w jednej rozmowie uczestniczy więcej niż 2 uczestników to taki komunikator określa się mianem komunikatora grupowego, a gwarancja możliwości odczytania wiadomości rozszerza się na wszystkich uczestników rozmowy i nikogo poza nimi. Ponadto, użytkownik powinien mieć pewność, że odbiorca jest tym, za kogo się podaje — brak możliwości podszycia się pod odbiorcę.

Jeśli system komunikatora nakłada na użytkowników obowiązek posiadania konta to zazwyczaj istnieje również możliwość definiowania relacji znajomości pomiędzy kontami — użytkownik jest „znajomym” innego użytkownika. Operacja zawarcia znajomości jest jednokrotna — zakłada się, że raz zawarta znajomość trwa aż do momentu jej anulowania i dopiero wówczas może zostać zawarta ponownie. Dodatkowo przyjmuje się, że użytkownicy rzadko wykonują operację anulowania znajomości — przykładowo, nie dochodzi do sytuacji, w której użytkownik anuluje znajomość każdorazowo po wysłaniu wiadomości. Przy spełnieniu powyższych założeń, nadawca wiadomości wybiera odbiorcę lub odbiorców z listy swoich znajomych. Jednocześnie, nadawca ma gwarancję, że ponowne wybranie tego samego znajomego jako odbiorcy spowoduje dostarczenie wiadomości do tej samej osoby.

W opisanym powyżej systemie konieczne jest zdefiniowanie operacji wyszukiwania kont użytkowników w celu zawarcia znajomości. W punkcie 3.1.1 przyjęto

założenie, że każde konto posiada unikalny identyfikator, zatem możliwe staje się znalezienie konkretnego użytkownika. Podobny mechanizm można zastosować jeśli system nie umożliwia zawierania znajomości — w tej sytuacji nadawca wybiera konto odbiorcy z listy wszystkich kont dostępnych w systemie.

Inne podejście definiowania odbiorców można zastosować w systemie pozbawionym kont użytkowników. Nadawca najpierw tworzy lub uzyskuje unikalny identyfikator rozmowy (np. link prowadzący do konwersacji), a następnie musi przekazać go odbiorcom korzystając z innego sposobu komunikacji — przykład opisany w punkcie 2.5.

Ostatecznie zdecydowano, że w systemie komunikatora będącego przedmiotem niniejszej pracy każdy użytkownik będzie posiadał unikalne konto, ale nie wprowadzono relacji znajomości. Ponadto, nadawca uzyskuje identyfikator konwersacji i definiuje odbiorców wiadomości w sposób opisany w poprzednim akapicie. Jest to rozwiązanie prostsze implementacyjnie. Dodatkowo, celem pracy jest minimalizowanie roli serwera pośredniczącego, a operacje zawierania znajomości i wyszukiwania kont użytkowników spowodowałyby jego dodatkowe obciążenie. Nie są to operacje istotne z punktu widzenia testów z rozdziału 5, zatem można było z nich zrezygnować.

3.1.4 Dostarczenie wiadomości do wszystkich odbiorców

Istnieje gwarancja dostarczenia wiadomości do wszystkich odbiorców w ramach pojedynczej konwersacji. Nie może zaistnieć sytuacja, w której część uczestników rozmowy nie otrzyma nadanej wiadomości.

3.1.5 Odebranie wiadomości

Użytkownik ma gwarancję odebrania wszystkich wiadomości, których jest adresatem. Dostępność odbiorcy oznacza, że program komunikatora na jego urządzeniu jest włączony i znajduje się w stanie gotowości do odbioru komunikatów. Jeśli odbiorca jest dostępny w momencie nadania wiadomości, to zostaje ona dostarczona do niego jak najszybciej (więcej o szybkości transmisji w punkcie 3.1.7). Jeśli odbiorca nie jest dostępny w tym momencie, to wiadomość zostaje dostarczona do niego w późniejszym czasie — kiedy będzie ponownie dostępny (w momencie ponownego uruchomienia komunikatora na urządzeniu).

3.1.6 Kolejność dostarczania wiadomości

Kolejną istotną kwestią jest kolejność, w jakiej wiadomości docierają do odbiorcy (lub odbiorców, jeśli mowa o rozmowie grupowej). Komunikator powinien spełniać następujące założenia:

- kolejność FIFO — wiadomości wysłane przez pojedynczego nadawcę w danej kolejności powinny być odebrane w takiej samej kolejności przez pojedynczego odbiorcę.
- globalne uporządkowanie wiadomości (total order) [29] — wiadomości wysyłane przez wielu nadawców w rozmowie grupowej powinny być odbierane przez wszystkich odbiorców w takim samym porządku. Innymi słowy — każdy uczestnik powinien widzieć identyczną kolejność wszystkich wiadomości wymienionych w ramach pojedynczej rozmowy.
- przyczynowe uporządkowanie wiadomości (causal order) [29] — wiadomości zależne przyczynowo są odbierane w odpowiedniej kolejności. Przykładowo, użytkownik A wysła wiadomość m_A , użytkownik B otrzymuje ją i odpowiada na nią wiadomością m_B . Niedopuszczalną sytuacją jest odebranie przez trzeciego użytkownika C najpierw wiadomości m_B , a następnie wiadomości m_A , ponieważ m_B jest wiadomością przyczynowo zależną od m_A .

3.1.7 Czas przesyłania wiadomości

Komunikator (ang. *instant messenger*) z definicji powinien umożliwiać przesłanie wiadomości od nadawcy do odbiorcy w jak najkrótszym czasie (niemalże natychmiast). System powinien cechować się zatem wysoką wydajnością. Ostateczna efektywność zastosowanego rozwiązania zostanie zbadana w ramach testów wydajnościowych. Ich przebieg i wyniki przedstawiono w rozdziale 5.

3.1.8 Dostarczanie wiadomości pod nieobecność nadawcy

Kolejnym założeniem, które musi spełniać system komunikatora jest możliwość dostarczenia wiadomości do odbiorcy w momencie, gdy jej nadawca nie jest dostępny. W przeciwnym przypadku (czyli w sytuacji, w której wiadomość może zostać dostarczona tylko gdy nadawca i odbiorca są jednocześnie dostępni) możliwe byłoby naruszenie warunku żywotności (postępu) dla konwersacji. Oznaczałoby to, że nadana wiadomość mogłaby nigdy nie dotrzeć do odbiorcy (nawet, jeśli okresowo nadawca i odbiorca stawaliby się dostępni). Rozwiązanie tego problemu dla systemu komunika-

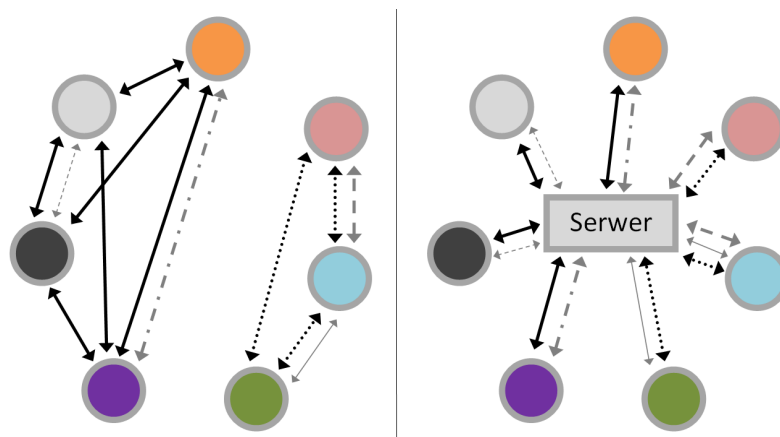
tora projektowanego w ramach niniejszej pracy zostało zaproponowane w punktach 4.2.6 i 4.6.4.

3.1.9 Liczba użytkowników systemu

Docelowo system komunikatora powinien umożliwiać prowadzenie rozmów nieograniczonej liczbie użytkowników. Każda osoba powinna mieć możliwość skomunikowania się z dowolną inną osobą na świecie. Zaprojektowanie takiego społecznościowego systemu dużej skali jest ogromnym wyzwaniem inżynierskim. Według źródeł, z aplikacji Facebook Messenger korzysta miesięcznie 1,2 miliarda użytkowników [6]. Dla porównania, liczba użytkowników email wynosi około 3,7 miliarda [30].

3.2 Model

W rozdziale 2 przedstawiono przykłady istniejących komunikatorów. Ich implementacje bazują na dwóch typach architektur. Pierwszym rozwiązaniem jest architektura typu klient-serwer z centralnym serwerem pośredniczącym w przekazywaniu wiadomości. W tym podejściu aplikacja zainstalowana na urządzeniu użytkownika wysyła wiadomości do serwera, a zadaniem serwera jest dostarczenie ich do odpowiednich odbiorców. Drugie rozwiązanie jest pozbawione takiego serwera, a komunikaty przesyłane są bezpośrednio pomiędzy urządzeniami użytkowników (w sieci P2P) — w tym przypadku zastosowano mniej lub bardziej wyrafinowane podejścia, dzięki czemu komunikatory w różnym stopniu spełniają wymagania, o których mowa w punkcie 3.1. Architektury te, w formie grafu, zostały zaprezentowane na rysunku 3.1. Wierzchołkami są włączone aplikacje komunikatora, a krawędziami są wysyłane i odbierane wiadomości. Strzałki tego samego typu symbolizują rozmowy pomiędzy konkretnymi użytkownikami lub konwersacje grupowe.



Rys. 3.1: Architektura P2P (po lewej) i klient-serwer (po prawej)

W niniejszej pracy do przesyłania wiadomości wykorzystano architekturę P2P. Urządzenie każdego użytkownika systemu z włączoną aplikacją komunikatora jest węzłem. Wszystkie węzły mają równe role — oznacza to, że żaden z nich nie jest wyróżniony. Węzły komunikują się ze sobą w celu wymiany komunikatów. Każdy węzeł musi stworzyć i utrzymywać zbiór sąsiednich węzłów, z którymi się komunikuje. Zbiór sąsiadów jest dynamicznie modyfikowany na skutek dołączania nowych węzłów do systemu lub ich odłączanie się. Wspomniane w tym akapicie zadania węzła są kompetencjami protokołu BitTorrent, o którym mowa w punkcie 3.3. Celem pracy jest użycie tego protokołu oraz zbadanie jego przydatności i wydajności w systemie komunikatora.

Kolejną decyzją projektową jest wybór platformy, dla której wdrożona zostanie aplikacja kliencka. Istniejące rozwiązania oferują aplikacje desktopowe, mobilne i webowe.

3.3 BitTorrent

BitTorrent [31] to protokół komunikacyjny pozwalający na wymianę i dystrybucję plików przez Internet. Jego główną zaletą jest podział plików na części i możliwość pobierania tych części od użytkowników, którzy w danym momencie również uczestniczą w procesie udostępniania. Pozwala to na znaczne odciążenie maszyny, która rozpoczęła udostępnianie (np. serwera). W szczególności możliwe jest nawet wyłączenie serwera, a plik pozostanie dostępny do pobrania, jeśli tylko wszystkie jego fragmenty zostały przed wyłączeniem rozesłane do zainteresowanych komputerów — wystarczy, że jedna maszyna posiada daną część i podzieli się nią z pozostałymi.

3.3.1 Podstawowe pojęcia

Poniżej znajduje się lista najważniejszych pojęć związanych z protokołem wraz z krótkim wyjaśnieniem ich znaczenia:

- torrent — plik lub zbiór plików udostępnionych do pobrania.
- metaplik .torrent (.torrent metafile) — dodatkowy plik z metadanymi dotyczącymi udostępnionych plików. Zawiera między innymi:
 - nazwy i rozmiary plików,
 - liczbę i rozmiar fragmentów, na jakie zostały podzielone pliki,
 - listę skrótów SHA-1 fragmentów w celu weryfikacji poprawności,
 - adresy URL trackerów.
- piece, block — podczas przygotowywania torrenta pliki dzielone są na fragmenty (piece), a każdy taki fragment składa się z bloków (block). Blok jest

najmniejszą jednostką, którą można przesłać przez sieć między użytkownikami. Aby udostępniać fragment użytkownik musi posiadać wszystkie jego bloki.

- info hash — pozwala jednoznacznie zidentyfikować dany torrent. Jest to wynik funkcji skrótu SHA-1, której podawana jest jako argument część metapliku .torrent (nazwy plików i lista skrótów fragmentów)
- tracker — serwer, którego zadaniem jest przechowywanie adresów IP użytkowników pobierających dany torrent. Pozwala użytkownikom na znalezienie siebie nawzajem.
- klient (client) — program uruchomiony na komputerze użytkownika, który pozwala na pobieranie plików z wykorzystaniem protokołu BitTorrent.
- peer — węzeł (komputer, klient) pobierający i wysyłający fragmenty torrenta. Zazwyczaj nie posiada jeszcze wszystkich fragmentów.
- seed — peer posiadający wszystkie fragmenty.
- swarm — grupa peerów pobierających dany torrent.
- peer-to-peer (P2P) — sieć złożona z komputerów, które komunikują się ze sobą np. w celu wymiany plików. Peery tworzą sieć P2P.
- Distributed Hash Table (DHT) — rozproszona tablica mieszająca — sieć składająca się z węzłów, które umożliwiają zapisywanie i odczytywanie rekordów w formie klucz-wartość. Węzły dzielą między sobą zbiór wszystkich kluczy. W kontekście protokołu BitTorrent, DHT może zastąpić rolę trackera.
- magnet link [32, 33] — link pozwalający na uzyskanie metadanych torrenta bez konieczności pobierania metapliku .torrent. Link powinien zawierać przynajmniej info hash torrenta oraz listę trackerów. W ogólności magnet link umożliwia identyfikację plików na podstawie ich zawartości (bazując na wyniku funkcji skrótu tejże zawartości), a nie ich lokalizacji, jak ma to miejsce w przypadku zwykłych linków (odnoszących się do pliku znajdującego się w konkretnym katalogu na konkretnej maszynie). Oprócz wspomnianych już parametrów (wynik funkcji skrótu, lista trackerów), magnet link może zawierać szereg innych atrybutów. Przykładowo są to: nazwa i rozmiar pliku, słowa kluczowe umożliwiające bardziej szczegółowe opisanie zawartości pliku czy zapasowy, standardowy link pozwalający pobrać plik ze zwykłego serwera w przypadku, gdy pobranie go z sieci P2P okaże się niemożliwe.

3.3.2 Scenariusz pobrania torrenta

W celu pobrania torrenta niezbędne są następujące czynności:

1. Pobranie metapliku .torrent lub poznanie (kliknięcie) magnet linku identyfikującego dany torrent. Zazwyczaj informacje te można uzyskać na stronach internetowych katalogujących istniejące torrenty (wyszukiwarkach torrentów).
2. Uzyskanie listy trackerów z metapliku lub magnet linka.
3. Pobranie z trackera listy peerów uczestniczących w udostępnianiu torrenta.
4. Pobranie fragmentów torrenta od peerów.

3.3.3 Scenariusz utworzenia torrenta

W celu udostępnienia torrenta należy:

1. Stworzyć metaplik .torrent dla udostępnianych treści oraz utworzyć listę trackerów, które będą nadzorowały pobieranie treści.
2. Rozpocząć udostępnianie torrenta.
3. Umieścić metaplik .torrent w miejscu, z którego zainteresowani będą mogli go pobrać (np. na zewnętrznym serwerze). Alternatywnie można rozpowszechnić magnet link lub sam info hash — w ostatniej sytuacji osoba zainteresowana pobraniem torrenta musi znać listę trackerów, które koordynują pobieranie.

3.3.4 Jak komunikują się peery

BitTorrent używa 12 typów wiadomości do prowadzenia komunikacji pomiędzy peerami:

- hand-shake — wiadomość rozpoczynająca połączenie,
- bitfield — wskazuje, jakie fragmenty posiada peer,
- keep-alive — wiadomość podtrzymująca otwarte połączenie,
- port — informuje o zmianie portu,
- choke, unchoke, interested, not interested — 4 wiadomości informujące o zmianie stanu peer'a (związane z algorytmem z punktu 3.3.5),
- have — wiadomość informująca o tym, że peer otrzymał nowy fragment,
- request — żądanie fragmentu,
- piece — wiadomość zawierająca fragment torrenta,
- cancel — wiadomość anulująca żądanie fragmentu.

3.3.5 Choking algorithm

W idealnej sytuacji wymiana plików za pośrednictwem protokołu BitTorrent jest sprawiedliwa, to znaczy każdy peer może pobierać pliki, ale jednocześnie powinien udostępniać posiadane fragmenty innym. By zapobiec sytuacji, w której peer blokuje wysyłanie posiadanych fragmentów, wprowadzono algorytm „choking algorithm”. Wykorzystuje on 4 typy wiadomości spośród wspomnianych w punkcie 3.3.4. i polega na tym, że dany klient pozwala (unchoke) na pobieranie fragmentów od siebie tylko tym peerom, które posiadają i udostępniają klientowi swoje fragmenty. Pobieranie wymaga zatem kooperacji i wymiany interesujących, brakujących fragmentów. Bez tej wymiany połączenie zostaje przerwane (choke). Peer okresowo próbuje nawiązać współpracę z nowymi peerami.

3.3.6 Serwery potrzebne do działania protokołu

Protokół z założenia powinien być w pełni rozproszony i nie polegać na żadnych publicznych serwerach — jedynie na bezpośredniej komunikacji użytkowników końcowych (P2P). Niestety kilka usług serwerowych jest wciąż aktywnie wykorzystywanych do prawidłowego działania sieci:

- Serwer przechowujący metapliki .torrent lub magnet linki, pozwalający na wyszukiwanie interesujących plików po nazwie, tagach, innych właściwościach oraz oferujący na przykład statystyki torrenta czy komentarze. Może zostać zastąpiony wyszukiwarką torrentów wbudowaną w klienta, który wysyła zapytanie do podłączonych peerów, a one przekazują je dalej, aż do momentu otrzymania odpowiedzi. Przykładowym protokołem umożliwiającym wyszukiwanie zawartości w sieciach P2P jest Kademlia. Protokół ten wykorzystuje rozproszoną tablicę mieszającą (DHT) — nie wymaga centralnego serwera.
- Tracker. Istnieją jednak rozwiązania umożliwiające śledzenie swarmu bez użycia zewnętrznego serwera np. DHT, PEX (Peer Exchange).
- Serwery pośredniczące w nawiązaniu połączenia dwóch klientów ukrytych w prywatnych sieciach IP (wykorzystujących translację adresów sieciowych).

3.3.7 Zalety i wady protokołu

Wśród zalet protokołu znajduje się przede wszystkim wspomniane na początku zmniejszone obciążenie serwera. Prędkość pobierania może osiągnąć wyższą wartość niż limit transferu wychodzącego z serwera — ograniczeniem jest jedynie dostępność pliku wśród peerów oraz limit transferu przychodzącego do danego klienta. Rozesłanie pliku o rozmiarze m do n odbiorców bez użycia protokołu wymagałoby transferu danych o rozmiarze $m \cdot n$ z węzła udostępniającego, natomiast z użyciem protokołu

ilość danych wysłanych przez nadawcę mieści się w przedziale $\langle m; m \cdot n \rangle$. Kolejną zaletą jest możliwość pobierania pliku nawet, jeśli oryginalny nadawca (twórca torrenta) jest niedostępny (zakładając oczywiście, że w swarmie rozesłane zostały najpierw wszystkie fragmenty pliku) — cecha ta okaże się przydatna podczas implementacji komunikatora grupowego.

Do wad protokołu należy zaliczyć zwiększone obciążenie oraz narzut komunikacyjny po stronie klienta — konieczność koordynacji pobierania i udostępniania, wysyłanie i odbieranie wiadomości kontrolnych. Wadą może być sam fakt, że klient zobowiązany jest do udostępniania pobieranego pliku. Jedną z ważniejszych kwestii, o jakie należy zadbać jest również dostępność pliku — klient nie pobierze całego torrenta jeśli nie znajdzie w sieci wszystkich jego fragmentów (tak zwany „problem ostatniego fragmentu”). Dodatkowo, problematyczne może być wyszukanie metapliku .torrent lub magnet linku odpowiadającego danemu torrentowi.

3.4 WebTorrent [34]

WebTorrent to biblioteka napisana w języku JavaScript, implementująca protokół BitTorrent. Dzięki zastosowaniu tego języka możliwe jest użycie protokołu w skrypcie wykonywanym w przeglądarce po wejściu na stronę internetową. Bibliotekę można również wykorzystać jako moduł w programie dla platformy Node.js. Funkcjonalność oferowana w obu przypadkach jest niemal identyczna (poza kilkoma wyjątkami wynikającymi z ograniczeń danej platformy).

Główną różnicą pomiędzy wersjami biblioteki WebTorrent i protokołem BitTorrent jest wykorzystany protokół komunikacyjny. BitTorrent do komunikacji pomiędzy klientami wykorzystuje połączeniowy protokół TCP lub bezpołączeniowy μ TP (Micro Transport Protocol), który bazuje na UDP. W przypadku biblioteki WebTorrent, klient serwerowy (Node.js) również wykorzystuje wspomniane protokoły, ale klient webowy już nie — w tym przypadku do komunikacji pomiędzy przeglądarkami użyto protokołu WebRTC.

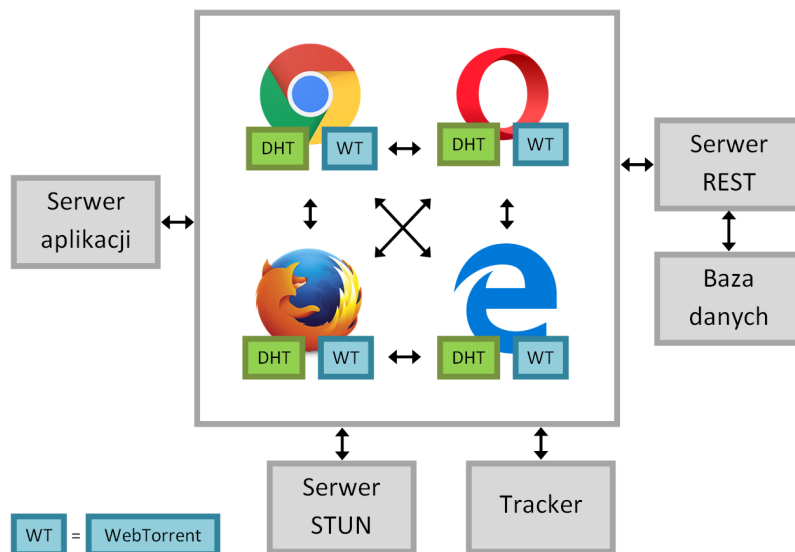
WebRTC (Web Real-Time Communication) [35] jest zbiorem protokołów komunikacyjnych i interfejsów programistycznych (API), pozwalającym na komunikację w czasie rzeczywistym pomiędzy przeglądarkami dzięki wykorzystaniu połączeń P2P. WebRTC wymaga serwera pośredniczącego (signalling server) do nawiązania połączenia między przeglądarkami. Po poprawnym rozpoczęciu połączenia dane przesyłane są już bezpośrednio między użytkownikami. W przypadku biblioteki WebTorrent rolę signalling server pełnią trackery.

Komputery użytkowników rzadko posiadają publiczne adresy IP — zazwyczaj router stosujący translację adresów (NAT — Network Address Translation) przydziela im prywatny adres IP w danej podsieci. Często też użytkownicy korzystają z zapory sieciowej (firewall), co dodatkowo utrudnia nawiązanie bezpośredniego po-

łączenia. W tych sytuacjach konieczne jest użycie techniki ICE (Interactive Connectivity Establishment). Polega ona na znalezieniu optymalnego sposobu nawiązania połączenia — w pierwszej kolejności używając wprost adresów IP danych maszyn. W przypadku niepowodzenia wykorzystywane są serwery STUN (Session Traversal Utilities for NAT) do przekazania faktycznego (publicznego) adresu IP danego komputera. Gdy i ta metoda zawiedzie, możliwe jest użycie serwera TURN (Traversal Using Relays around NAT), który funkcjonuje jako pośrednik pomiędzy komputerami. Ostatniej metody nie można jednak nazwać komunikacją P2P.

Architektura

System komunikatora grupowego będący przedmiotem niniejszej pracy magisterskiej wykorzystuje częściowo architekturę klient-serwer, jednakże rola serwera została maksymalnie ograniczona, a częściowo architekturę rozproszoną peer-to-peer (przy użyciu protokołu BitTorrent). W pierwszym typie architektury można wyróżnić 3 warstwy logiczne (3-layer architecture) — klienty, serwer oraz baza danych. Rysunek 4.1 przedstawia opisywaną architekturę.



Rys. 4.1: Architektura komunikatora

Klient jest aplikacją webową typu Single Page Application. Oznacza to, że cały kod źródłowy oraz niezbędne widoki pobierane są z serwera („Serwer aplikacji” na rysunku 4.1) przy pierwszym połączeniu.

Oprócz wspomnianego serwera aplikacji umożliwiającego pobranie plików HTML, CSS oraz JS do działania programu niezbędny jest drugi serwer o architekturze REST. Umożliwia on rejestrację i autoryzację użytkowników oraz jest odpowiedzialny za tworzenie konwersacji i przydzielanie do nich odpowiednich użytkowników.

Serwer REST komunikuje się z trzecią warstwą — bazą danych. Baza danych typu dokumentowego (NoSQL) przechowuje niezbędne minimum informacji o użytkowniku, dzięki którym możliwe jest prowadzenie rozmów.

Kolejnym modulem jest wbudowana w klienta biblioteka WebTorrent do obsługi protokołu BitTorrent. Pozwala ona na bezpośrednią komunikację pomiędzy klientami. Wykorzystywana jest do przekazywania wiadomości.

Z specyfikacji biblioteki i protokołu wynika między innymi konieczność utrzymywania dodatkowych serwerów — trackerów. Ze względu na fakt, że biblioteka jest oprogramowaniem open-source, istnieje możliwość samodzielnego uruchomienia tego typu serwera, jednak na potrzeby testów nie było to konieczne — istnieją w sieci publiczne trackery, z których można skorzystać.

Przedostatnim modulem koniecznym do prawidłowego działania komunikatora jest rozproszona tablica mieszająca (DHT) utrzymywana przez klienty, a używana do zapisywania i odczytywania info hasha najnowszej wysyłanej wiadomości. Klient w momencie rozpoczęcia udostępniania wiadomości zapisuje jej info hash w DHT, a odbiorcy mogą go odczytać i rozpocząć pobieranie komunikatu.

Ostatnim elementem są publiczne serwery STUN (Session Traversal Utilities for NAT). Dzięki nim możliwe jest skomunikowanie ze sobą dwóch klientów znajdujących się w sieciach, których router stosuje translację adresów sieciowych. Takie serwery również istnieją w sieci więc ich implementacja i uruchomienie nie było konieczne. Za łączenie się z nimi odpowiedzialna jest biblioteka WebTorrent.

4.1 Serwer REST i Baza Danych

Serwer został napisany w języku Python z użyciem biblioteki Eve [36], która w łatwy sposób pozwala uruchomić serwer REST oferujący podstawowe operacje CRUD (Create, Read, Update, Delete) na obiektach. Biblioteka automatycznie generuje dla obiektów ścieżki dostępu REST z odpowiednimi metodami HTTP oraz zapisuje zmiany dokonywane na obiektach w podłączonej bazie danych. Wybór tej biblioteki wynika z faktu, że serwer REST w projekcie pełni niewielką rolę — wraz z bazą danych przechowuje jedynie te dane, które mogłyby zostać utracone, gdyby były zapisane jedynie w przeglądarce użytkownika — wtedy użytkownik straciłby dostęp do swojego konta i informacji o przynależności do konwersacji.

Serwer przechowuje dane w nierelacyjnej (dokumentowej) bazie danych MongoDB [58]. Struktura dokumentów w bazie odzwierciedla bezpośrednio schemat zaprojektowany w serwerze.

W kolejnych punktach przybliżono szczegóły obiektów „użytkownik” i „konwersacja” — ich atrybuty i metody REST.

4.1.1 Użytkownicy i logowanie

Encja user posiada następujące atrybuty:

- id (nadawany automatycznie),
- username,
- email,
- password,
- salt.

W trakcie rejestracji serwer automatycznie uzupełnia pole salt, które wraz z przesłanym hasłem zostaje zapisane jako wynik funkcji skrótu kryptograficznego BCrypt. Zapewnia to wyższy poziom bezpieczeństwa niż przechowywanie hasła w takiej postaci, w jakiej zostało ono przesłane przez użytkownika. Niezalogowany użytkownik ma dostęp jedynie do metody POST na kolekcji users (rejestracja nowego użytkownika) oraz metody login (POST) — zalogowanie się do systemu. Dopiero po zalogowaniu możliwe jest odczytanie szczegółów swojego profilu lub profilu innej osoby (metodą GET z podaniem odpowiedniego id).

W przypadku prawidłowego zalogowania serwer odsyła użytkownikowi szczegóły jego konta oraz dane poświadczające prawidłowe zalogowanie. Kontrola dostępu do ścieżek REST udostępnionych tylko dla zalogowanych użytkowników wykorzystuje najprostszy mechanizm autoryzacji — nagłówek HTTP Basic Authentication, który klient wypełnia danymi otrzymanymi od serwera podczas logowania.

4.1.2 Konwersacje

Atrybuty encji conversations zostały wymienione poniżej:

- id (nadawany automatycznie),
- conversation_id (nazwa konwersacji; może być zdefiniowana przez użytkownika lub nadana losowo przez serwer),
- user_id (id użytkownika),
- user_dht_id (klucz, pod którym użytkownik umieszcza info hash najnowszej wiadomości dla danej konwersacji w DHT).

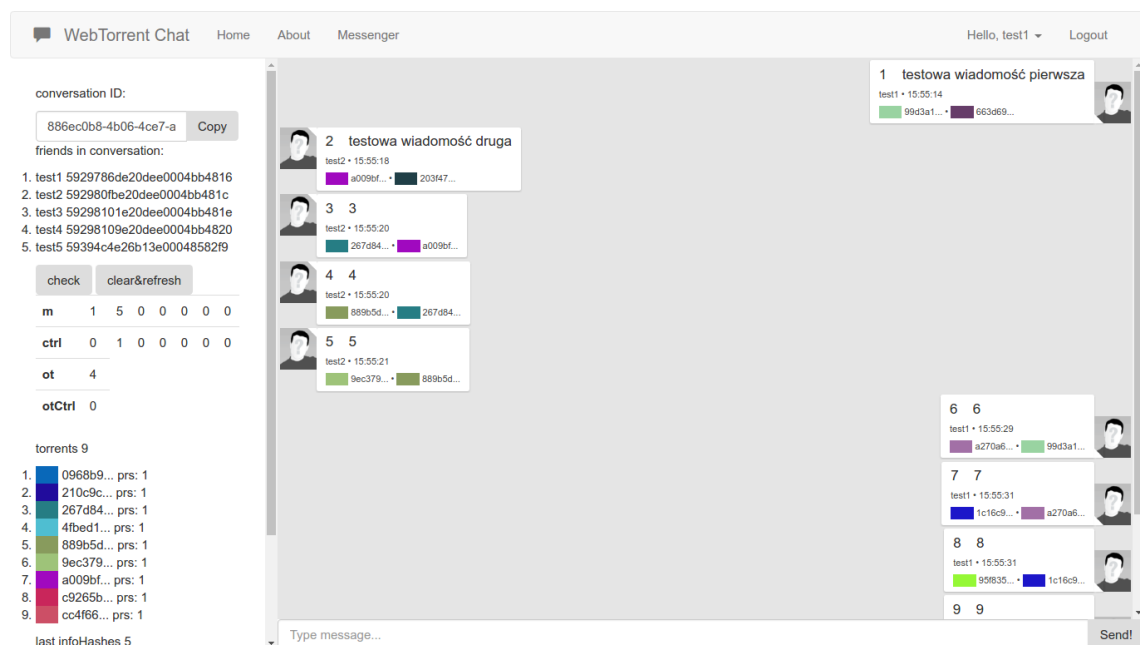
Ścieżki REST dla obiektu konwersacje są dostępne dla zalogowanego użytkownika. Taka osoba ma kilka możliwości:

- stworzenie i automatyczne dołączenie do nowej konwersacji lub dołączenie do już istniejącej konwersacji (metoda POST),

- pobranie informacji o użytkownikach, którzy uczestniczą w tej samej konwersacji co użytkownik, np. ich `user_dht_id` (metoda GET),
- wypisanie się z konwersacji (metoda DELETE).

4.2 Klient i biblioteka WebTorrent

Zaimplementowany w ramach projektu klient jest aplikacją webową typu Single Page Application. Do jej przygotowania wykorzystano framework AngularJS [50]. Integralną częścią programu jest moduł do obsługi protokołu BitTorrent — biblioteka WebTorrent. Wygląd komunikatora przedstawiony został na rysunku 4.2.

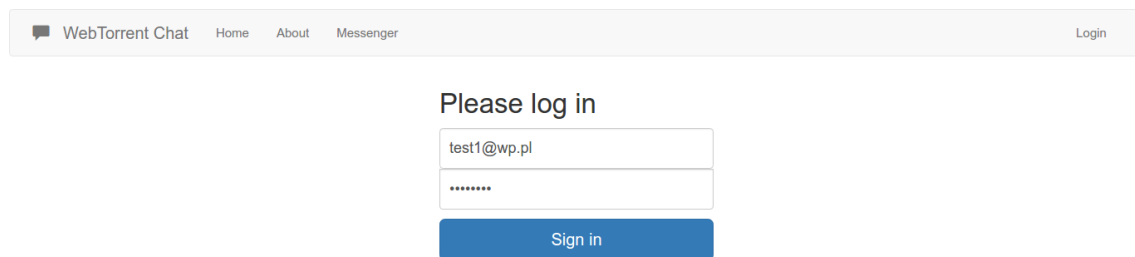


Rys. 4.2: Wygląd aplikacji klienta, ekran komunikatora

Program klienta pozwala użytkownikowi na zalogowanie się do systemu komunikatora. Następnie użytkownik może dołączyć do konwersacji podając jej nazwę (`conversation_id` z punktu 4.1.2) lub utworzyć nową konwersację. Głównym celem programu jest prowadzenie rozmowy z innymi użytkownikami, którzy są zapisani do tej samej konwersacji — użytkownicy wysyłają i odbierają wiadomości. Kluczową cechą komunikatora jest sposób, w jaki instancje programu wymieniają się wiadomościami — nowo utworzona wiadomość wraz z pewnymi metadanymi jest traktowana jako plik i upubliczniana w sieci P2P w sposób opisany w punkcie 3.3.3. Odbiór wiadomości przebiega według scenariusza opisanego w punkcie 3.3.2. W kolejnych punktach przybliżone zostaną szczegóły działania programu.

4.2.1 Logowanie

Na rysunku 4.3 zaprezentowano wygląd ekranu logowania. Formularz pozwala na podanie adresu email oraz hasła niezbędnych do zalogowania się do systemu komunikatora. Zatwierdzenie danych przyciskiem „Sign in” powoduje wysłanie ich do serwera REST, na którym przechodzą one weryfikację, czy dany użytkownik istnieje oraz czy podał prawidłowe hasło. W przypadku pomyślnego uwierzytelnienia, serwer odsyła szczegóły konta użytkownika i dane niezbędne do autoryzacji, a klient zapisuje je w pamięci przeglądarki (local storage).



Rys. 4.3: Ekran logowania

4.2.2 Inicjalizacja modułów

Poprawne zalogowanie do serwisu pozwala na przejście do głównego ekranu komunikatora (przedstawiony na rysunku 4.2). Po wyświetleniu tego widoku następuje pobranie z serwera REST niezbędnych informacji o konwersacji (jeśli użytkownik już w jakiejś uczestniczy), uruchomienie modułu torrent (wykorzystującego bibliotekę WebTorrent, odpowiedzialnego za wymianę wiadomości) oraz modułu, którego zadaniem jest przechowywanie posiadanych wiadomości i kontakt z bazą danych wbudowaną w przeglądarkę. Szczegółowo ten proces został omówiony poniżej.

Jeśli użytkownik był zapisany do konwersacji to klient pobiera z serwera REST szczegółowe informacje o tej konwersacji (atrybuty przedstawione w punkcie 4.1.2) oraz dane o innych uczestnikach tej konwersacji — między innymi ich identyfikator `user_dht_id`, który jest niezbędny w procesie odbierania wiadomości. Jeżeli użytkownik nie uczestniczył jeszcze w żadnej konwersacji to wyświetlone zostaje pole umożliwiające podanie jej nazwy (`conversation_id`) — rysunek 4.4. Szczegóły dołączania do konwersacji opisano w punkcie 4.2.3.

Kolejnym krokiem jest uruchomienie modułu odpowiedzialnego za przechowywanie wiadomości (nazywany dalej modułem wiadomości). Moduł korzysta z bazy danych typu klucz-wartość znajdującej się w przeglądarce (IndexedDB) do „trwałego” zapisywania wysłanych i odebranych wiadomości. Słowo „trwałego” jest ujęte w cudzysłów, ponieważ użytkownik może w każdej chwili usunąć dane. Jedynym sposobem, by je w takiej sytuacji odzyskać jest pobranie ich od innego użytkownika.

Podczas inicjalizacji moduł wczytuje do pamięci podręcznej wszystkie wiadomości znajdujące się w bazie danych — dzięki temu będą one dostępne dla modułu torrent.

Ostatni etap przygotowania aplikacji do pełnego działania wymaga uruchomienia modułu torrent obsługującego komunikację poprzez protokół BitTorrent. W ramach inicjalizacji moduł włącza klienta sieci P2P i rozpoczyna ponowne udostępnianie posiadanych wiadomości.

4.2.3 Utworzenie lub dołączenie do konwersacji

W celu prowadzenia rozmowy z użytkownikami konieczne jest dołączenie do wspólnej konwersacji. Rysunek 4.4 pokazuje formularz umożliwiający utworzenie nowej rozmowy lub podanie nazwy istniejącej. Użytkownik może rozpocząć nową konwersację i poczekać, aż inni do niej dołączą lub samemu dołączyć do już istniejącej.



Rys. 4.4: Dołączanie do konwersacji

W pierwszym przypadku użytkownik wybiera opcję „Create new”. Aplikacja wysyła do serwera REST żądanie stworzenia konwersacji o losowej nazwie. Serwer automatycznie dołącza użytkownika do nowej konwersacji i odpowiada odsyłając nazwę konwersacji (`conversation_id`). Użytkownik zobaczy tę nazwę w polu „conversation ID”. Zadaniem użytkownika jest teraz rozesłanie nazwy konwersacji do osób, z którymi chce prowadzić rozmowę. Może to zrobić, podobnie jak w przypadku komunikatora Darkwire (2.5), na przykład za pośrednictwem email, SMS lub przekazać osobiście.

Drugi przypadek zakłada, że użytkownik otrzymał od kogoś nazwę konwersacji — wpisuje ją w pole „conversation ID” i zatwierdza przyciskiem „Join”. Klient wysyła do serwera REST żądanie, a serwer zapisuje w bazie danych fakt dołączenia użytkownika do konwersacji. Serwer w odpowiedzi informuje klienta o pomyślnym zakończeniu procedury.

Dodatkowym założeniem, które należy spełnić w obu przypadkach przed dołączeniem do konwersacji jest posiadanie przez użytkownika unikalnego `user_dht_id` (atrybut z punktu 4.1.2). Jest to klucz w DHT, pod którym użytkownik umieszcza informację o najnowszej wysłanej przez siebie wiadomości (jej info hash). Wartość `user_dht_id` powinna być unikalna. Należy ją przesłać razem z żądaniem opisanym w powyższych przypadkach.

4.2.4 Struktura komunikatu

Wiadomość przesyłana między uczestnikami rozmowy ma następującą strukturę:

- content (treść wiadomości),
- type (typ wiadomości, tekst, plik lub kontrolna),
- timestamp (znacznik czasu nadania wiadomości),
- sender (nadawca wiadomości),
- previousInfoHash (wartość info hash poprzedniej wiadomości).

Z własności protokołu BitTorrent wynika, że torrenty są niezienne (immutable) — zawartość plików lub ich liczba nie może ulec zmianie bez zmiany wartości info hash. Konieczne zatem było przyjęcie założenia, że każda nowa wiadomość wysłana przez użytkownika staje się nowym torrentem. Scenariusz, w którym użytkownik dodaje wiadomość jako kolejny plik do istniejącego torrenta jest na chwilę obecną niemożliwy do zrealizowania, chociaż istnieją próby wdrożenia takiej możliwości (w protokole BitTorrent [37, 38] oraz w bibliotece WebTorrent [39]). Niemniej jednak, zdecydowano o zachowaniu przyjętego założenia.

Zastosowanie znaczników czasowych pozwala na zdefiniowanie kolejności wiadomości — ich odbiorcy będą w stanie posortować odbierane komunikaty zgodnie z porządkiem FIFO. Znaczniki dodatkowo gwarantują globalne uporządkowanie wiadomości (total order) — jeśli wszyscy użytkownicy uczestniczący w jednej konwersacji odbiorą wszystkie wiadomości (każdy będzie posiadał identyczny zbiór), to zobaczą je w takiej samej kolejności. W trakcie implementowania projektu zdecydowano, że każda odebrana wiadomość będzie natychmiast wyświetlana — aplikacja nie czeka na pobranie starszych wiadomości wysłanych przez danego nadawcę. Narusza to co prawda oba wspomniane założenia, ale jedynie tymczasowo, do momentu pobrania wszystkich wcześniejszych wiadomości. Od tej chwili założenia pozostają spełnione.

Użycie znaczników nie gwarantuje jednak przyczynowego uporządkowania (causal order), ponieważ zegary na maszynach użytkowników nie są zsynchronizowane. W większości przypadków *niewielka* różnica czasu pozwoli na zachowanie uporządkowania przyczynowego. *Niewielka* różnica czasu Δt pomiędzy zegarami na maszynach dwóch użytkowników U_N (użytkownik-nadawca) i U_O (użytkownik-odbiorca) oznacza, że $\Delta t < \min(t) + t_0$, gdzie:

- $\min(t)$ to minimalny czas, który upłynie od momentu nadania wiadomości m przez U_N (ustawienia czasu nadania w polu timestamp) do momentu odebrania wiadomości m przez U_O (wyświetlenia wiadomości m u odbiorcy),
- t_0 to czas potrzebny na napisanie i nadanie odpowiedzi zależnej przyczynowo od wiadomości m przez U_O , przy czym w ogólności może on wynosić 0 (zero).

Możliwy jest jednak następujący scenariusz:

1. $\Delta t > \min(t)$, $t_0 = 0$.
2. $T_N > T_O$, gdzie T_N i T_O to stan zegara maszyny nadawcy/odbiorcy w danym momencie, a nierówność oznacza, że gdyby porównać w tym samym momencie zegary obu maszyn, to zegar maszyny nadawcy będzie wskazywał wyższą wartość.
3. U_N wysyła wiadomość m .
4. U_O odbiera wiadomość m i od razu na nią odpowiada ($t_0 = 0$), wysyłając wiadomość n . Timestamp ustawiony w odpowiedzi n będzie miał niższą wartość niż timestamp otrzymany w wiadomości m . Zarówno U_N jak i U_O zaobserwują ten fakt — wiadomość n zostanie wyświetlona powyżej wiadomości m (co oznacza, że została wysłana wcześniej).

4.2.5 Wysyłanie wiadomości i algorytm ZLT

Aby wysłać wiadomość użytkownik podaje jej treść w polu „Type message” i zatwierdza przyciskiem „Send”. Dalsze czynności wykonuje moduł torrent. Najpierw tworzy strukturę wiadomości (szerzej opisaną w punkcie 4.2.4). Następnie rozpoczyna udostępnianie komunikatu w sieci P2P zgodnie z opisem z punktu 3.3.3 (jest to zadanie biblioteki WebTorrent). Kolejnym krokiem jest zapamiętanie info hasha udostępnionej wiadomości. Klient zapisuje komunikat za pośrednictwem modułu wiadomości w bazie danych IndexedDB — kluczem jest info hash, a wartością struktura wiadomości.

W trakcie implementowania programu zaobserwowano, że wraz ze wzrostem liczby wiadomości umieszczanie każdej z nich w osobnym torrencie bardzo szybko prowadzi do nadmiernego zużywania zasobów, a nawet do błędnego zakończenia programu. Z tego powodu zdecydowano o zaprojektowaniu i wdrożeniu algorytmu zmniejszającego liczbę jednocześnie udostępnianych torrentów (nazywany dalej **algorytmem ZLT** — Zmniejszającym Liczbę Torrentów). Polega on na okresowym zastępowaniu torrentów zawierających pojedynczą wiadomość (poziom 0) jednym torrentem (nazywanym dalej **torrentem kontrolnym**), który składa się z wielu wiadomości (poziom 1). Algorytm wykonuje się rekurencyjnie — jeśli powstanie zbyt dużo torrentów kontrolnych na poziomie 1 to zostaną one połączone w jeden torrent kontrolny na poziomie 2, itd. Algorytm uruchamiany jest jako kolejny krok po zleceniu zapisu do bazy danych. Został opisany szczegółowo poniżej:

1. Jeżeli na danym poziomie znajduje się zbyt dużo wiadomości (więcej niż zadany próg) to rozpocznij procedurę zamieniania wielu torrentów w jeden torrent kontrolny. W przeciwnym przypadku zakończ algorytm.

2. Stwórz listę wiadomości, które znajdują się w nowym torrencie kontrolnym.
3. Stwórz listę info hashy, które posiadają wiadomości znajdujące się na liście w punkcie 2. Dodatkowo, jeśli torrent kontrolny będzie zastępował inne torrenty kontrolne, stwórz listę info hashy zastępowanych torrentów kontrolnych.
4. Stwórz strukturę wiadomości (punkt 4.2.4), w polu „treść” umieść listy z punktu 3.
5. Usuń z klienta sieci P2P torrenty o info hashach znajdujących się na listach z punktu 3. Usunięcie wykonywane jest z opóźnieniem (domyślnie po 5 sekundach).
6. Rozpocznij udostępnianie pliku składającego się z wszystkich wiadomości z punktu 2 oraz wiadomości z punktu 4 — procedura identyczna jak wysyłanie zwykłej wiadomości. W bazie danych zapisywana jest wiadomość z punktu 4 oraz usuwane z niej są te zastąpione.
7. Jeśli stworzenie nowego torrenta kontrolnego spowodowało, że na jego poziomie znalazło się zbyt wiele torrentów, wykonaj algorytm dla tego poziomu (od punktu 1).

Po zakończeniu algorytmu należy wykonać ostatni krok, którym jest umieszczenie wartości najnowszego info hasha w DHT pod kluczem `user_dht_id`. Działanie DHT zostało szczegółowo opisane w punkcie 4.3.

Dla poprawnego działania programu kluczowe jest, by procedura wysyłania kolejnej wiadomości m_j rozpoczęła się dopiero po zakończeniu procedury dla poprzedniej wiadomości m_i . Wynika to z konieczności podania wartości info hash wiadomości m_i w strukturze wiadomości m_j .

Domyślnie algorytm umieszcza 5 wiadomości w torrencie kontrolnym. W teście przedstawionym w punkcie 5.8 zbadano działanie aplikacji, gdy ta liczba jest inna.

Zaletą algorytmu ZLT jest znaczne zmniejszenie liczby jednocześnie udostępnianych torrentów, a to obniża zużycie zasobów. Wadą natomiast jest powtórne wysyłanie wiadomości, które uczestnicy rozmowy mogli już wcześniej odebrać — przykładowo, klient odebrał 4 kolejne wiadomości będące pojedynczymi torrentami, a następnie pobrał torrent kontrolny zawierający 5 wiadomości, spośród których 4 już posiada i jedną nową. Oznacza to, że 80% przesłanych danych było zbędne.

4.2.6 Odebranie wiadomości

Procedura odebrania wiadomości rozpoczyna się okresowym sprawdzeniem najnowszej wartości info hash w DHT dla kluczy `user_dht_id` poszczególnych uczestników rozmowy. Moduł torrent sprawdza, czy torrenty o tych info hashach znajdują się na liście pobieranych torrentów lub czy zostały już pobrane i znajdują się na li-

ście wiadomości w module wiadomości. Jeśli żaden z powyższych warunków nie jest spełniony, wtedy na podstawie wartości info hash tworzony jest magnet link i rozpoczyna się procedura pobrania torrenta (punkt 3.3.2). Biblioteka WebTorrent pozwala na zarządzanie plikami w trakcie ich pobierania — możliwe jest odczytanie zawartości wiadomości pobranych w całości, podczas gdy pozostałe pliki są dalej przesyłane. Odczytana wiadomość zostaje zapisana za pośrednictwem modułu wiadomości w bazie danych IndexedDB oraz na liście wiadomości do wyświetlenia użytkownikowi. Oprócz tego moduł torrent sprawdza, czy poprzednia wiadomość wysłana przez nadawcę znajduje się na liście wiadomości lub liście pobieranych torrentów. Jeśli nie — moduł rozpoczyna procedurę pobierania tej wiadomości.

W sytuacji, gdy pobrano torrent kontrolny, moduł torrent usuwa z klienta sieci P2P torrenty, które znajdują się na liście przesłanej w polu „treść” wiadomości. Moduł zapisuje również w bazie danych brakujące wiadomości, o ile istnieje taka konieczność. Podobnie jak w przypadku zwykłego torrenta, jeśli brakuje poprzedniej wiadomości, moduł zaczyna jej pobieranie.

Koncepcja wysyłania i odbierania wiadomości wykorzystująca protokół BitTorrent umożliwia odebranie wiadomości nawet w sytuacji, gdy jej nadawca nie jest dostępny. Warunkiem koniecznym jest oczywiście dostępność innego uczestnika rozmowy, który zdążył tę wiadomość pobrać, lub obecność wielu użytkowników, z których każdy posiada fragmenty wiadomości (pieces). W drugim przypadku niezbędne jest założenie, że każdy fragment (piece) torrenta został pobrany przez co najmniej jednego użytkownika.

4.2.7 Udostępnianie starych torrentów

W celu zmniejszenia liczby torrentów, które klient w danej chwili pobiera i wysyła, zdecydowano o wprowadzeniu mechanizmu ograniczającego udostępnianie starych wiadomości. Przyjęto założenie, że każdy uczestnik rozmowy będzie pobierał wszystkie nowe wiadomości minimum raz w tygodniu. Podczas inicjalizacji modułu torrent każdy klient rozpoczyna ponowne udostępnianie jedynie tych wiadomości i torrentów kontrolnych, których data wysłania jest młodsza niż 1 tydzień. Możliwy jest przypadek, w którym udostępniany torrent kontrolny zawiera wiadomości starsze niż 1 tydzień — przyjęto, iż jest to sytuacja zgodna z oczekiwaniami. Wiadomości te i tak przestaną być udostępniane maksymalnie w ciągu tygodnia ze względu na przedawnienie torrenta kontrolnego, który je zawiera.

Wadą tego rozwiązania jest brak możliwości przeczytania wiadomości starszych niż 1 tydzień przez osoby, które dopiero dołączyły do rozmowy. Zdecydowano, że nie jest to poważny błąd, a wręcz zaleta w sytuacji, gdy konwersacja zawiera dużą liczbę wiadomości. Dołączający klient zmuszony byłby do pobrania całej historii konwersacji, co może być operacją kosztowną komunikacyjnie.

4.2.8 Zbiór sąsiadów

W ramach pojedynczej konwersacji klienty wysyłają i odbierają wiadomości. Każda wiadomość zostaje umieszczona w osobnym torrencie, a te mogą zostać połączone w nowy torrent kontrolny przez algorytm ZLT. Wszelka wymiana danych pomiędzy klientami odbywa się zatem w swarmach, dla każdego torrenta z osobna. Struktura (np. łańcuch, pierścień czy graf pełny) jaką utworzą peery w swarmie zależy od postępu algorytmu wymiany danych. Możliwe jest ręczne zarządzanie listą peerów, z którymi dany klient posiada nawiązane połączenia, jednak w ramach systemu komunikatora nie zdecydowano się na ten krok — rolę zarządcy wystarczająco dobrze spełniają algorytmy wbudowane w protokół BitTorrent. W trakcie działania aplikacji i tworzenia przez użytkowników nowych wiadomości, klienty dynamicznie dołączają do powstających swarmów oraz odłączają się od tych, które przestały funkcjonować, gdyż dany torrent został zastąpiony przez nowy (kontrolny).

Konwersacje są odseparowane od siebie, co oznacza, że klienty nie nawiązują połączeń z peerami znajdującymi się w swarmach należących do innej rozmowy.

4.3 DHT

Moduł DHT czyli rozproszona tablica mieszająca jest systemem składającym się z wielu węzłów pozwalającym na przechowywanie informacji. Węzłem staje się każdy klient systemu komunikatora. Węzły dzielą między sobą pewien zbiór kluczy i posiadają możliwość komunikowania się z innymi węzłami i przesyłania im posiadanych informacji. Zadaniem węzła jest przechowywanie informacji dotyczących przypisanego mu podzbioru kluczy. Każda informacja zapisywana w DHT posiada etykietę (w przypadku systemu komunikatora jest nią `user_dht_id`), która następnie zamieniana jest na klucz przez funkcję haszującą. Informacją w systemie komunikatora jest info hash najnowszej wysłanej przez klienta wiadomości.

Przed przystąpieniem do pracy nad projektem zakładano, że biblioteka WebTorrent jest wyposażona w mechanizm opisany powyżej. Jest to częściowo prawda — wersja biblioteki dla programów na platformę Node.js posiada taką możliwość. Niestety brakuje jej w wersji dla przeglądarek. Powody dla braku wsparcia DHT w bibliotece WebTorrent w przeglądarce są następujące:

- Przeglądarki mogą komunikować się bezpośrednio ze sobą jedynie dzięki protokołowi WebRTC. Funkcjonuje on poprawnie dla niewielkiej liczby jednoczesnych połączeń, jednak na potrzeby zaimplementowania DHT konieczne byłoby utrzymywanie większej liczby równoległych połączeń, co może prowadzić do szybkiego wyczerpania zasobów przeglądarki.
- Jednym ze sposobów zaimplementowania DHT dla biblioteki WebTorrent jest

zaadaptowanie algorytmu Kademlia działającego już dla protokołu BitTorrent. Wymaga on jednak zapamiętywania listy węzłów, z którymi dany węzeł nawiązał dotychczas połączenie, a to oznacza, że połączenia WebRTC muszą pozostać otwarte (nie można ich zakończyć). Jest to o wiele bardziej kosztowne w przypadku WebRTC niż w oryginalnej implementacji, która korzysta z bezpołączeniowego protokołu komunikacji UDP.

- Kolejnym, bardzo istotnym problemem jest brak wsparcia protokołu WebRTC dla dedykowanych wątków roboczych (WebWorker, ServiceWorker, itp.). Bez tego wsparcia kod obsługujący DHT musi być wykonywany w głównym wątku danej strony internetowej, a to może doprowadzić nawet do całkowitego zablokowania interfejsu. W chwili obecnej trwają próby wprowadzenia wsparcia protokołu dla wątków roboczych — być może w przyszłości ten problem zostanie rozwiązany.

W zaistniałej sytuacji przeprowadzono poszukiwania alternatywnej biblioteki udostępniającej mechanizm DHT dla przeglądarek. Znaleziono biblioteki pozwalające programiście na zdefiniowanie kanału wymiany informacji pomiędzy węzłami [40] lub posiadały działający mechanizm [41]. Jednakże w trakcie wstępnych testów okazało się, że żadna biblioteka nie zapewnia satysfakcjonujących rezultatów — informacje były przesyłane zbyt długo lub w ogóle nie docierały do niektórych węzłów.

Ze względu na brak zaimplementowanego mechanizmu DHT w bibliotece WebTorrent oraz niesatysfakcjonujące alternatywy zdecydowano o zastąpieniu tego mechanizmu atrapą (mock). Funkcjonalność tego rozwiązania pozostaje niezmienna — każdy klient ma możliwość zapisania najnowszej wartości info hash pod określonym kluczem (`user_dht_id`) oraz odczytania tej informacji. Zmianie uległ sposób przechowywania informacji — zadanie to nie należy już do sieci powiązanych ze sobą klientów, a stało się jednym z zadań serwera REST. Serwer udostępnia ścieżkę REST `/dht`, która umożliwia następujące akcje:

- metoda HTTP GET z parametrem `user_dht_id` pozwala na pobranie wartości przechowywanej dla klucza `user_dht_id`,
- metoda POST pozwala na zapisanie wartości dla klucza `user_dht_id`.

4.4 Bezpieczeństwo i kryptografia w języku JavaScript

Mobilne i dektopowe klienty aplikacji Bleep (punkt 2.2) oraz aplikacji Signal (punkt 2.3) oferują szyfrowanie wiadomości. Webowy klient aplikacji Darkwire (punkt 2.5) również. W ramach niniejszej pracy magisterskiej zbadano sposób implementacji

tego mechanizmu w przytoczonych aplikacjach oraz podjęto próbę zaprojektowania go dla systemu komunikatora.

Poufność wiadomości w systemie komunikatora jest konieczna, ponieważ każdy użytkownik systemu (ale też osoba spoza niego) ma możliwość pobrania i odczytania treści wiadomości przesyłanych jako torrenty. Gdyby wiadomość była zaszyfrowana, posiadanie jej w takiej formie nie powoduje negatywnych skutków. Głównym problemem do rozwiązania jest przechowywanie kluczy pozwalających na odczytanie zaszyfrowanych wiadomości i podpisywanie wysyłanych treści. Problem przechowywania dotyczy zarówno zarządzania kluczami w trakcie pracy aplikacji jak i po jej zamknięciu — zapisanie kluczy w pamięci trwałej. Klucz prywatny nie powinien być wysyłany poza urządzenie, na którym został wygenerowany.

Ostatecznie zrezygnowano z wdrożenia szyfrowania wiadomości, choć technicznie jest to osiągalne, ponieważ mechanizm ten posiadałby istotne wady mogące powodować brak gwarancji poufności przesyłanych danych. Podsumowanie badań opisano w poniższych punktach.

4.4.1 Darkwire

Aplikacja webowa Darkwire automatycznie szyfruje wiadomości w przeglądarce użytkownika przed wysłaniem ich do serwera. Serwer przesyła wiadomości do odbiorców, a po dotarciu do nich, treść jest odszyfrowywana. W programie zastosowano kryptografię klucza publicznego do stworzenia klucza symetrycznego danej wiadomości. Aplikacja korzysta z Web Cryptography API [42] do zarządzania kluczami kryptograficznymi.

Scenariusz uruchomienia programu i przesłania zaszyfrowanej wiadomości jest następujący [43]:

1. Podczas uruchomienia, program tworzy nową rozmowę (chat room) oraz parę kluczy (publiczny i prywatny).
2. W momencie dołączenia nowej osoby do rozmowy, aplikacje użytkowników wymieniają się kluczami publicznymi uczestników rozmowy.
3. W celu wysłania wiadomości program najpierw generuje 3 nowe klucze: symetryczny klucz sesji, klucz podpisujący (umożliwiający weryfikację sygnatury wiadomości) oraz wektor inicjujący (initialization vector).
4. Treść wiadomości zostaje zaszyfrowana przy pomocy klucza sesji i wektora inicjującego. Oprócz tego tworzona jest sygnatura wiadomości przy użyciu klucza podpisującego.
5. Klucz sesji i klucz podpisujący zostają zaszyfrowane kluczami publicznymi odbiorców, dla każdego z osobna — ta technika pozwala na uniknięcie szyfrowania całej treści wiadomości osobno dla wszystkich odbiorców.

6. Ostatnim krokiem przed wysłaniem wiadomości jest przygotowanie paczki danych do wysłania — składa się ona z zaszyfrowanej wiadomości, wektora inicjującego, sygnatury wiadomości, zaszyfrowanego klucza sesji oraz zaszyfrowanego klucza podpisującego.
7. Odbiorca, po otrzymaniu takiej paczki danych, odszyfrowuje swoim kluczem prywatnym klucze sesji oraz klucz podpisujący. Używając odszyfrowanego klucza sesji i wektora inicjującego odbiorca odszyfrowuje treść wiadomości i może zweryfikować sygnaturę wiadomości odszyfrowanym kluczem podpisującym.

Przedstawiony scenariusz gwarantuje poufność wiadomości i autentyczność odbiorcy podczas normalnej pracy aplikacji. Istnieją jednak wektory ataku pozwalające na zdobycie kluczy prywatnych i w konsekwencji na odczytanie przesłanych wiadomości czy przejęcie kontroli nad kontem użytkownika i podszywanie się pod nadawcę. Głównym problemem z punktu widzenia bezpieczeństwa jest przechowywanie klucza prywatnego jako wartość zmiennej w skrypcie JavaScript (lub w niezabezpieczony sposób w local storage czy IndexedDB). Wykorzystując choćby atak XSS (Cross-site scripting), czyli uruchomienie własnego skryptu osadzonego w treści atakowanej strony, można pozyskać wrażliwe dane. Zmiany w kodzie strony może dokonać nie tylko cracker, ale również twórca oprogramowania z własnej woli lub zmuszony przez trzecią stronę (np. agencję rządową).

Użycie powyższej metody do przechowywania wrażliwych danych może prowadzić do ich kradzieży i ujawnienia treści wiadomości. Jako usprawiedliwienie można podać przykład Messengera (punkt 2.1), który nie stosuje w ogóle szyfrowania wiadomości — jedynym zabezpieczeniem jest przesyłanie ich do serwera szyfrowanymi kanałami. W bazie danych są one zapisywane w takiej samej formie, w jakiej zostały wprowadzone przez użytkownika. Zdobycie dostępu do bazy danych przez osoby niepowołane spowoduje ujawnienie treści wiadomości. Niemniej jednak, taki wektor ataku wydaje się być mniej prawdopodobny — bazy danych są zazwyczaj lepiej zabezpieczone niż komputery użytkowników.

W aplikacjach webowych istnieje jeszcze inna możliwość przesyłania i przechowywania poufnych informacji (np. tokenów uwierzytelniających), a mianowicie ciasteczka (cookies). Te małe fragmenty tekstu są wysyłane przez serwer do klienta w nagłówku HTTP, a przeglądarka odsyła je wraz z kolejnymi żądaniami. W celu zabezpieczenia tych informacji stosuje się szyfrowany protokół (np. HTTPS) oraz ustawia niezbędne flagi (jak choćby httpOnly, secure, domain, path itd.). Ustawienie pierwszej flagi skutkuje brakiem dostępu do zawartości ciasteczka z poziomu kodu JavaScript. Niestety w systemie komunikatora ten sposób przechowywania poufnych informacji nie może być wykorzystany, gdyż większość operacji wykonywanych jest z poziomu skryptu, a komunikaty przesyłane są innymi protokołami niż HTTP.

4.4.2 Bleep i Signal

Natywne aplikacje mobilne mają nad aplikacjami webowymi istotną przewagę — umożliwiają programistom dostęp do pamięci trwałej urządzenia. Dodatkowo, systemy mobilne zwiększają bezpieczeństwo przechowywanych informacji poprzez izolację danych zapisywanych przez konkretną aplikację — inne programy nie mają dostępu do tych obszarów. Ta możliwość pozwala na znacznie bezpieczniejsze przechowywanie poufnych danych. Wszelkie operacje związane z szyfrowaniem odbywają się na urządzeniach użytkowników.

Oprócz tego, twórcy przytoczonych aplikacji zastosowali znacznie bardziej rozbudowany mechanizm przesyłania wiadomości niż w przypadku aplikacji Darkwire. W aplikacji Signal wprowadzono choćby „The Double Ratchet Algorithm” [44] — algorytm gwarantujący własność utajnienia przekazywania (forward secrecy). Każda wiadomość jest szyfrowana innym kluczem. Ponadto, nawet jeśli cracker uzyskałby dostęp do pojedynczej wiadomości i jej metadanych, nie może na ich podstawie obliczyć wartości poprzednich ani przyszłych kluczy. Podobny mechanizm oferuje aplikacja Bleep [45].

Twórcy aplikacji Bleep umożliwiają użytkownikom wysyłanie wiadomości pod nieobecność odbiorcy — zapisywana jest ona wtedy w DHT. Węzłami w DHT są aplikacje użytkowników, więc dane przechowywane w DHT również muszą być zaszyfrowane [46]. Algorytm jest podobny do przedstawionego powyżej z niewielką zmianą — nowy klucz generowany jest nie dla każdej wiadomości, a dla paczki wiadomości nadanych podczas nieobecności odbiorcy. Gdy odbiorca staje się dostępny, odczytuje wiadomości i generuje nowy klucz.

4.4.3 Inne pomysły i wnioski

Badanie rozwiązań wdrożonych w powyższych aplikacjach doprowadziło do powstania innych koncepcji rozwoju systemu komunikatora prowadzących do zabezpieczenia konwersacji między użytkownikami. Przedstawione zostały poniżej.

- Przechowywanie kluczy publicznych i prywatnych w bazie danych z dostępem poprzez serwer REST. Klucze mogą być generowane przez serwer lub przez klienta. Rozwiązanie nie jest poprawne jeśli zakłada się, że nikt poza nadawcą i odbiorcami nie ma prawa odczytać treści wiadomości. Jeśli jednak założenie to zostanie złagodzone i oprócz wspomnianych osób dostęp do treści wiadomości będzie miał zaufany serwer, rozwiązanie mogłoby zostać wprowadzone. W tej sytuacji uzyskuje się poziom poufności podobny do aplikacji Messenger (punkt 2.1), w przypadku której wiadomości również mogą być odczytane z bazy danych.
- Rozwinięciem poprzedniego rozwiązania byłoby wygenerowanie pary kluczy

po stronie klienta oraz dodatkowe zabezpieczenie ich w taki sposób, by jedynie użytkownik miał możliwość odczytania ich po podaniu hasła dostępu. Następnie zaszyfrowane dane są wysyłane do serwera i tam przechowywane. Na żądanie klienta, na przykład podczas uruchamiania aplikacji, dane są pobierane, użytkownik podaje hasło i uzyskuje lokalnie dostęp do poufnych informacji. Niestety, oba rozwiązania są w dalszym ciągu podatne na kradzież danych — odszyfrowane klucze są przetwarzane przez skrypt i mogą zostać przechwycone.

- Ostatnim, póki co koncepcyjnym, pomysłem jest zastosowanie Web Cryptography API [47, 48]. Konieczne jest jednak założenie, że nie będzie istniała możliwość odczytania czy importu kluczy prywatnych z poziomu kodu JavaScript. Wszelkie operacje na poufnych danych (generowanie kluczy, szyfrowanie i odszyfrowywanie danych) powinny być wykonywane przez algorytmy zaimplementowane bezpośrednio w przeglądarce — dzięki temu unika się przechowywania kluczy prywatnych w zmiennych i ich przetwarzania przez kod JavaScript, a to z kolei uniemożliwia ich kradzież. Algorytmy dostępne byłyby przez API.

4.5 Wykorzystane technologie

Podczas pracy nad projektem systemu komunikatora użyto wielu technologii, zwykle standardowych i popularnych dla danej platformy. Język programowania wykorzystany do implementacji serwera REST to język Python. Aplikacja kliencka powstała w języku JavaScript.

Klient jest aplikacją webową typu Single Page Application. Do zaimplementowania tego typu programu wykorzystano framework AngularJS, który został opisany w punkcie 4.5.1. W punkcie 4.5.2 przedstawiono system budujący Grunt, menedżer pakietów Bower i generator szkieletu projektu Yeoman, które są zwykle wykorzystywane wraz z frameworkiem AngularJS. Oprócz standardowych funkcji dostępnych we wspomnianym frameworku oraz w języku JavaScript, skorzystano z funkcji znajdujących się w bibliotece Lodash (pkt. 4.5.3). W celu udostępnienia zbudowanego projektu przez serwer aplikacji, zastosowano platformę Node.js oraz framework Express (pkt. 4.5.4).

Serwer REST został napisany przy wykorzystaniu frameworka Python Eve (pkt. 4.5.5). Do wymiany informacji pomiędzy serwerem REST a aplikacjami klienckimi wykorzystano format danych JSON (JavaScript Object Notation). Serwer zapisuje dane w bazie danych MongoDB (pkt. 4.5.6).

W celu przeprowadzenia testów wydajności systemu komunikatora skorzystano z frameworka testującego Protractor (pkt. 4.5.7). Jego zastosowanie jest reko-

mendowane dla aplikacji webowych wykorzystujących AngularJS. Zbadanie danych wysyłanych i odbieranych przez maszyny testowe umożliwił analizator protokołów sieciowych Wireshark [49].

Wdrożenie systemu komunikatora było możliwe dzięki zastosowaniu platformy chmurowej Heroku (pkt. 4.5.8).

4.5.1 AngularJS

AngularJS [50] to projekt na licencji MIT, rozwijany głównie przez firmę Google. Framework ten umożliwia tworzenie i rozwój aplikacji internetowych typu Single Page Application. Znacznym ułatwieniem podczas projektowania i testowania aplikacji jest zastosowanie w AngularJS wzorca projektowego MVC (Model-View-Controller). Pozwala on między innymi na rozdzielenie warstw modelu (danych), widoku (prezentacji) i kontrolera (logiki), co z kolei przyczynia się do zwiększenia uporządkowania projektu.

Ponadto, użycie wzorca projektowego wstrzykiwania zależności (dependency injection) daje możliwość zastosowania po stronie klienta serwisów typowych dla aplikacji serwerowych. Jest to istotna cecha, ponieważ system komunikatora w znacznym stopniu polega na współpracy klientów (komunikacja P2P). Rola serwera powinna być w projekcie jak najmniejsza.

Jedną z najważniejszych funkcji AngularJS, redukującą ilość napisanego kodu, jest mechanizm dwukierunkowego wiązania danych (two-way data binding). Umożliwia on dynamiczną zmianę widoku na skutek modyfikacji danych w modelu. Wszelkie operacje na modelu przeprowadzane są w kontrolerze. Ponadto, zmiany widoku również mogą wpływać na model — dlatego wiązanie nazwane jest dwukierunkowym.

4.5.2 Grunt, Bower, Yeoman

Grunt [51] jest narzędziem automatyzującym powtarzalne czynności w trakcie projektowania aplikacji webowej. Narzędzie pozwala między innymi na przygotowanie ostatecznej wersji projektu, gotowej do wdrożenia na serwerze.

Kolejnym przydatnym narzędziem jest Bower [52]. Jest to menedżer umożliwiający definiowanie, jakie pakiety (biblioteki, moduły itp.) zostaną użyte w roboczej i docelowej wersji projektu. Bower automatycznie wyszukuje i instaluje określoną lub najnowszą wersję każdego uwzględnionego pakietu oraz sprawdza zależności między pakietami.

Yeoman [53] to generator szkieletu projektu. Jest on używany jednorazowo na początku pracy i pozwala na stworzenie pierwszej wersji działającego systemu — podstawowej struktury katalogów projektu oraz niezbędnych plików. Dzięki temu

programista może skupić się, w kolejnych krokach, jedynie na istotnych i unikalnych funkcjach systemu.

4.5.3 **Lodash**

Lodash [54] jest biblioteką udostępnioną na licencji MIT i dostarczającą programiście metody rozszerzające język JavaScript. Zastosowanie biblioteki w projekcie pozwala na przyspieszenie implementacji systemu poprzez skorzystanie z gotowych fragmentów kodu. Do dyspozycji są między innymi metody operujące na ciągach znaków, tablicach, obiektach i kolekcjach obiektów. W ramach biblioteki dostępne są również bardziej wydajne zamienniki funkcji obecnych w standardzie języka JavaScript — ich użycie pozwala na przyspieszenie działania projektowanej aplikacji.

4.5.4 **Node.js, Express**

Środowisko uruchomieniowe Node.js [55] służy do tworzenia skalowalnych aplikacji internetowych w języku JavaScript. W szczególności, umożliwia zaprojektowanie serwerów WWW. W niniejszym projekcie serwer Node.js (wraz z modułem Express [56]) posłużył do udostępniania gotowego programu klienckiego — umożliwia przeglądarkom pobranie aplikacji komunikatora.

Framework oraz moduły, które można użyć wraz z nim, są projektami open-source.

Npm [57] jest domyślnym menedżerem pakietów dla platformy Node.js.

4.5.5 **Python Eve**

Do implementacji serwera REST w systemie komunikatora wykorzystano framework Python Eve [36]. Do głównych zalet tego narzędzia należy zaliczyć jego prostotę oraz przyjęcie pewnych konwencji — dzięki temu programista definiuje tylko niezbędne, unikalne dla danego programu elementy. W szczególności, rolą projektanta jest sprecyzowanie klas — określenie ich nazw i atrybutów. W przypadku systemu komunikatora są to klasy użytkownika (punkt 4.1.1) i konwersacji (punkt 4.1.2). Dodatkowo, należy zdefiniować zależności pomiędzy klasami, ograniczenia integralnościowe dla poszczególnych atrybutów oraz podstawową konfigurację połączenia z bazą danych. Wiele zadań, które powtarzają się w projektach typowych serwerów REST, jest zapewnionych automatycznie przez framework — są to przykładowo: walidacja danych, przygotowanie ścieżek dostępu do obiektów poprzez protokół HTTP czy obsługa bazy danych. Wybór tej technologii wynika z faktu, iż serwer w systemie komunikatora pełni jedynie rolę typowego pośrednika aplikacji klienckich z bazą danych i nie wykonuje niestandardowych obliczeń (nietypowych

dla serwera REST). Możliwości oferowane przez framework Python Eve okazały się wystarczające. System polega w większości na współpracy aplikacji klienckich.

4.5.6 MongoDB

MongoDB [58] jest systemem do zarządzania nierelacyjną bazą danych. Zastosowanie tej bazy danych w systemie komunikatora wynika wprost z faktu użycia frameworka Python Eve, który jest domyślnie przystosowany do współpracy z bazą danych MongoDB. Dane przechowywane są w niej w formie dokumentów JSON. Baza danych charakteryzuje się wysoką wydajnością i skalowalnością. Ponadto, jest to oprogramowanie open-source.

W celu uruchomienia publicznie dostępnej bazy danych skorzystano z mLab [59]. Jest to chmurowa platforma udostępniająca bazę danych jako serwis (DaaS, Database as a Service).

4.5.7 Protractor

Zalecany framework testujący dla aplikacji napisanych przy użyciu AngularJS jest Protractor [60]. Pozwala on na zdefiniowanie scenariuszy testowych oraz automatycznie przeprowadzenie zaplanowanych testów. Możliwe jest również ustalanie parametrów testowych oraz warunków, w jakich poszczególne testy należy uznać za zakończone pomyślnie. Zastosowanie tej technologii umożliwiło zbadanie wydajności systemu komunikatora w powtarzalny sposób.

4.5.8 Heroku

Heroku [61] to platforma chmurowa, działająca w modelu PaaS (Platform as a Service). Serwer REST oraz serwer aplikacji zostały umieszczone w wirtualnych środowiskach oferowanych przez tę usługę. Dzięki temu obie aplikacje są dostępne publicznie — posiadają publiczny adres IP oraz domenę internetową. Aplikacja kliencka może komunikować się z serwerem REST. Platforma Heroku umożliwia między innymi zarządzanie aplikacjami, wyłączanie ich, modyfikację ustawień oraz automatycznie buduje i uruchamia nową wersję oprogramowania po zaktualizowaniu jej kodu źródłowego w publicznym repozytorium kodu.

4.6 Dalszy rozwój

Poniżej opisano pokrótce kilka idei rozwijających system komunikatora.

4.6.1 Relacja znajomości

Zaimplementowanie relacji znajomości pomiędzy użytkownikami. Dzięki temu osoba tworząca konwersację będzie mogła od razu dopisać do niej uczestników wybierając ich z listy swoich znajomych. Kwestią do rozstrzygnięcia pozostaje w tej sytuacji wybranie, kto ma przypisać uczestnikom wartość `user_dht_id` (osoba tworząca konwersację czy każdy jej członek z osobna).

4.6.2 Spójność przyczynowa

Zagwarantowanie spójności przyczynowej wiadomości i wyświetlanie komunikatów dopiero, gdy pobrane zostały wszystkie poprzednie. Obie własności spowodują bardziej realistyczne wrażenie prowadzenia rozmowy. Jeśli użytkownik wysłał wiadomość *b* w odpowiedzi na otrzymaną wiadomość *a* to pojawią się one w oknie rozmowy w odpowiedniej kolejności — najpierw *a*, potem *b*. Jest to możliwe do osiągnięcia, jeśli wiadomości będą zawierały zegar wektorowy z wartościami ostatnio odebranych wiadomości.

4.6.3 Szyfrowanie wiadomości

Sposoby implementacji oraz ich znane wady opisano w punkcie 4.4. Niemniej jednak ta własność jest niezbędna, by treść wiadomości nie mogła zostać odczytana przez osoby niepowołane (użytkowników nie należących do danej konwersacji).

4.6.4 Dostarczanie wiadomości

Zagwarantowanie dostarczenia wiadomości w sytuacji, gdy użytkownik uruchamia aplikację i żaden z uczestników konwersacji nie jest dostępny. Problem ten może zostać rozwiązany na przykład poprzez dodanie do konwersacji serwera jako uczestnika. Serwer ten wykonywałby taki sam kod programu jak inni klienci, ale nie miałby możliwości odszyfrowywania wiadomości ani nadawania własnych komunikatów. Alternatywnym sposobem rozwiązania problemu byłoby powierzenie przekazywania wiadomości programom należącym do znajomych użytkowników. Oni również nie mieliby możliwości odczytania i modyfikacji treści wiadomości.

4.6.5 Lista info hashy zamiast pojedynczych wartości

Przechowywanie listy ostatnich wartości info hash w DHT (zamiast pojedynczej wartości) oraz przesyłanie jej w strukturze wiadomości (również zamiast pojedynczej wartości `previousInfoHash`). Dzięki temu możliwe byłoby równoległe pobieranie wiadomości przez dołączających klientów. Ponadto, to rozwiązanie pozwala na

zmniejszenie skali problemu nadpisywania wartości w DHT — jeśli użytkownik wysła wiadomości w szybkim tempie, to możliwe jest nadpisanie wartości info hash w DHT, zanim ktokolwiek zdąży ją odczytać.

4.6.6 Zmiana zawartości torrenta bez zmiany info hash

Modyfikacja protokołu BitTorrent pozwalająca na ponowne wykorzystanie istniejących swarmów, ponieważ konieczność dołączania do nowego swarmu dla każdej wysłanej wiadomości powoduje duży narzut komunikacyjny wynikający z nawiązywania połączenia pomiędzy peerami. Z dużym prawdopodobieństwem w nowych swarmach znajdują się te same peery, które uczestniczyły w udostępnianiu poprzednich wiadomości. Alternatywnym sposobem rozwiązania tego problemu jest możliwość dodawania nowych plików do istniejącego torrenta bez zmiany wartości info hash — istnieją propozycje wprowadzenia takiej modyfikacji protokołu [37, 38]. Klient dołącza wtedy do tylu swarmów, ilu jest uczestników rozmowy i nie opuszcza ich aż do momentu, w którym użytkownik zdecyduje o wyłączeniu aplikacji. Każda wiadomość byłaby wtedy nowym plikiem w tym samym, istniejącym już torrentcie. Zaletą wynikającą z omówionej modyfikacji jest znaczne zmniejszenie liczby swarmów, w których klient musi się jednocześnie znajdować. Dodatkowo, w drugim rozwiązaniu możliwe byłoby zrezygnowanie z algorytmu ZLT oraz wyeliminowanie ponownego wysyłania tych samych wiadomości w torrentach kontrolnych.

4.6.7 Wysyłanie plików (zdjęć, filmów)

Komunikatory wymienione w rozdziale 2 posiadają możliwość wysyłania różnych plików jako załączniki lub jako osobne wiadomości. Ponadto, częstą praktyką w popularnych komunikatorach jest umieszczanie w aplikacji wbudowanych obrazów wyrażających określone emocje, które użytkownik może przeszukiwać i wysyłać.

Wyniki testów

Po zakończeniu prac nad systemem komunikatora przeprowadzono serię testów mających na celu zbadanie wydajności aplikacji. W punkcie 5.1 przedstawiono parametry, w przypadku których zmiana wartości mogłaby wpłynąć na wydajność aplikacji. W punkcie 5.2 przybliżono scenariusze testowe, a w punkcie 5.3 opisano specyfikację maszyn testowych. W dalszej części znajdują się szczegółowe opisy poszczególnych testów oraz wnioski, które z nich wynikają.

5.1 Kryteria

Wymienione poniżej parametry umożliwiają symulację różnych sytuacji podczas testów. Zmiana ich wartości może pozytywnie lub negatywnie wpływać na wydajność aplikacji. Pod uwagę wzięto następujące kryteria:

1. rozmiar wiadomości,
2. liczba uruchomionych klientów (dostępnych użytkowników) oraz liczba klientów wysyłających wiadomości,
3. liczba wiadomości w konwersacji,
4. liczba wiadomości, która zostaje umieszczona w torrencie kontrolnym,
5. sposób podłączenia klientów do sieci — czy klienci znajdują się w jednej lub różnych podsieciach oraz czy jest to sieć domowa, czy laboratoryjna,
6. zbadanie, czy uruchomienie w jednej sieci wielu klientów obsługujących różne konwersacje wpływa na wydajność.

5.2 Scenariusze testowe

Zaproponowano następujące scenariusze:

1. Jeden nadawca wysyła wszystkie wiadomości bez czekania na odpowiedzi — zmierzono czas otrzymania przez wszystkich odbiorców pełnej listy wiadomości.
2. Jeden nadawca U_N wysyła wiadomość m i czeka na odpowiedzi od wszystkich odbiorców. Odpowiedzi są wysyłane natychmiast po otrzymaniu wiadomości m . Zmierzono czas otrzymania poszczególnych odpowiedzi przez nadawcę U_N od momentu nadania wiadomości m . Scenariusz ma symulować naturalną rozmowę, w której uczestnicy odpowiadają na otrzymaną wiadomość dopiero, gdy ją otrzymają. Pomiar czasu zaczyna się w momencie wysłania wiadomości przez nadawcę U_N , a kończy się w momencie otrzymania przez nadawcę U_N odpowiedzi od danego odbiorcy (dla każdego odbiorcy z osobna). Czas przesłania wiadomości w jedną stronę jest (uśredniając) połową uzyskanego wyniku. Nadawca U_N wyśle kolejną wiadomość dopiero po otrzymaniu wszystkich odpowiedzi.
3. Jeden klient dołącza do konwersacji. Zmierzono czas otrzymania pełnej listy wiadomości przez dołączającego klienta.

5.3 Specyfikacja komputerów i środowiska testowe

Część testów przeprowadzono w laboratorium wyposażonym w komputery stacjonarne posiadające adresy IP w tej samej podsieci — komputer tego typu będzie dalej oznaczony jako K1. Dodatkowo, w powyższych testach wykorzystano komputer podłączony do odrębnej podsieci (nazwany dalej K2). Druga część testów została przeprowadzona na komputerach podłączonych do jednej sieci domowej — w tych testach wykorzystano komputer K3 oraz komputer K4. Podział testów na części przeprowadzane w różnych środowiskach pozwolił na zwiększenie różnorodności konfiguracji oraz zaobserwowanie zjawisk, które występują w jednym ze środowisk, a nie zachodzą w drugim — szczegóły zostały opisane w dalszej części rozdziału.

Specyfikacja komputerów K1 w laboratorium jest następująca:

- procesor 8 rdzeniowy,
- 32 GB pamięci RAM,
- system operacyjny Linux (OpenSUSE 42.1),
- przeglądarka Google Chrome (wersja 56),
- prędkość łącza w laboratorium: pobieranie 400 Mbps, wysyłanie 200 Mbps (komputery w laboratorium posiadają adresy IP w tej samej podsieci).

Specyfikacja komputera K2 (w laboratorium) oraz K3 (w sieci domowej):

- procesor 4 rdzeniowy,
- 8 GB pamięci RAM,
- system operacyjny Linux (Ubuntu 16.04),
- przeglądarka Google Chrome (wersja 59) + przeglądarka Opera (wersja 45) (symulowanie 2 klientów na jednej maszynie, jeśli testy odbywały się w sieci domowej)
- prędkość łącza w laboratorium (K2): pobieranie 400 Mbps, wysyłanie 200 Mbps,
- prędkość łącza w sieci domowej (K3): pobieranie 6 Mbps, wysyłanie 1 Mbps.

Specyfikacja komputera K4:

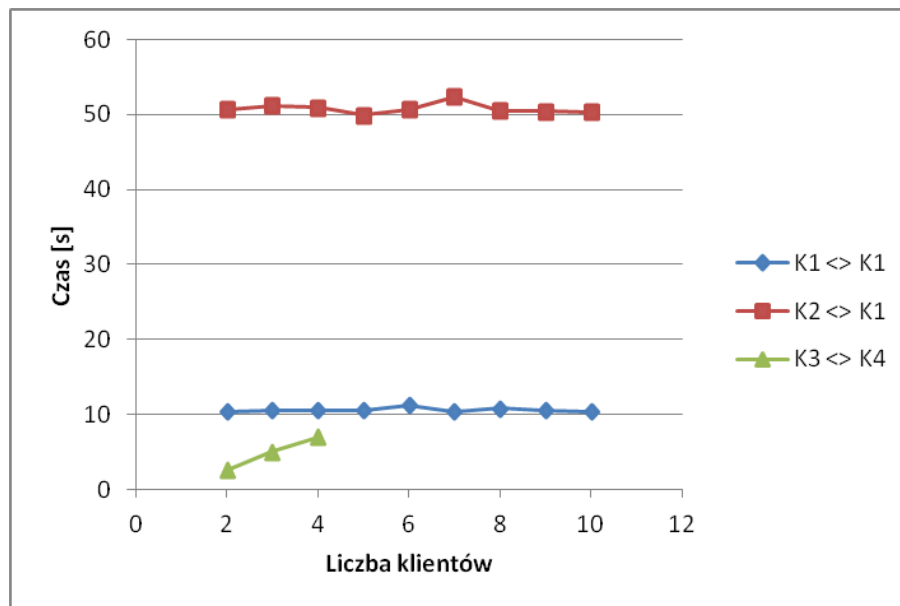
- procesor 4 rdzeniowy,
- 8 GB pamięci RAM,
- system operacyjny Windows 7,
- przeglądarka Google Chrome (wersja 59) + przeglądarka Opera (wersja 45) (symulowanie 2 klientów na jednej maszynie)
- prędkość łącza w sieci domowej: pobieranie 6 Mbps, wysyłanie 1 Mbps.

5.4 Wysłanie pojedynczej wiadomości

Celem testu było sprawdzenie czasu przesłania pojedynczej wiadomości od nadawcy do odbiorcy (scenariusz 1). Wynik stanowi punkt odniesienia dla kolejnych testów, w których wysyłana jest większa liczba wiadomości w różnych konfiguracjach testowanych kryteriów.

Pomiar czasu rozpoczynał się w momencie nadania wiadomości, a kończył dla każdego odbiorcy z osobna w momencie odebrania przez niego wiadomości. W ramach pojedynczego testu pomiar został uśredniony. Otrzymane czasy zostały zaprezentowane na wykresie 5.1. Na osi poziomej oznaczono liczbę klientów uruchomionych w trakcie testu — jeden z nich jest nadawcą, a pozostali odbiorcami. Na osi pionowej znajduje się średni czas odebrania wiadomości przez poszczególnych odbiorców.

Najniższy czas dostarczenia notowany jest w sieci domowej (K3 <> K4). Na komputerach K3 i K4 były uruchomione 1 lub 2 klienty (w osobnych oknach przeglądarki) — stąd możliwość przetestowania od 2 do 4 klientów. Średni czas wynosi od około 2 sekund dla 2 klientów do 7 sekund dla 4 klientów, jednakże szczegó-



Rys. 5.1: Czas odebrania pojedynczej wiadomości w zależności o liczby klientów

łowe pomiary wykazały znaczne odchyły od średniej — minimalny czas wyniósł ok. 0,5 sekundy, podczas gdy maksymalny mógł wynieść nawet 30 sekund. Na czas przesyłu ma wpływ między innymi częstotliwość sprawdzania wartości info hash w DHT — domyślnie są to 2 sekundy. Jeśli odbiorca sprawdzi wartość tuż przed ustawieniem nowej wartości przez nadawcę to dowie się o nowej wiadomości dopiero przy kolejnym sprawdzeniu.

Średnio 10-11 sekund trwa przesyłanie wiadomości pomiędzy komputerami K1 (K1 <> K1). Czas nie ulega zmianie, gdy wiadomość odbierana jest przez większą liczbę klientów.

Najdłużej wiadomość była przesyłana między komputerami K2 i K1 (K2 <> K1). Minimalny czas odebrania wiadomości wyniósł około 50 sekund, a średni był niewiele wyższy — około 51 sekund. Na bazie logów aplikacji zaobserwowano, że komunikaty charakterystyczne dla protokołu BitTorrent (punkt 3.3.4) pojawiają się dopiero po upływie minimalnego czasu (50 sekund) — następuje wtedy nawiązanie połączenia pomiędzy klientami.

Wyniki testu wskazują na jeszcze jedną zależność — przesłanie wiadomości w sieci lokalnej (czy to laboratoryjnej, czy domowej) trwa krócej niż przesłanie pomiędzy komputerami znajdującymi się w różnych podsięciach.

5.5 Wpływ rozmiaru wiadomości

Nie zaobserwowano istotnego wzrostu czasu przesyłania wiadomości w zależności od długości tekstu będącego treścią komunikatu.

5.6 Wysyłanie i oczekiwanie na odpowiedź

Bardziej rozbudowanym testem, w porównaniu do przedstawionego w punkcie 5.4, jest scenariusz 2. Polega on na wysłaniu wiadomości i czekaniu na odpowiedzi od wszystkich uczestników rozmowy lub wybranej podgrupy. W drugim przypadku pozostałe klienty mają za zadanie jedynie bierne odbieranie i przekazywanie komunikatów.

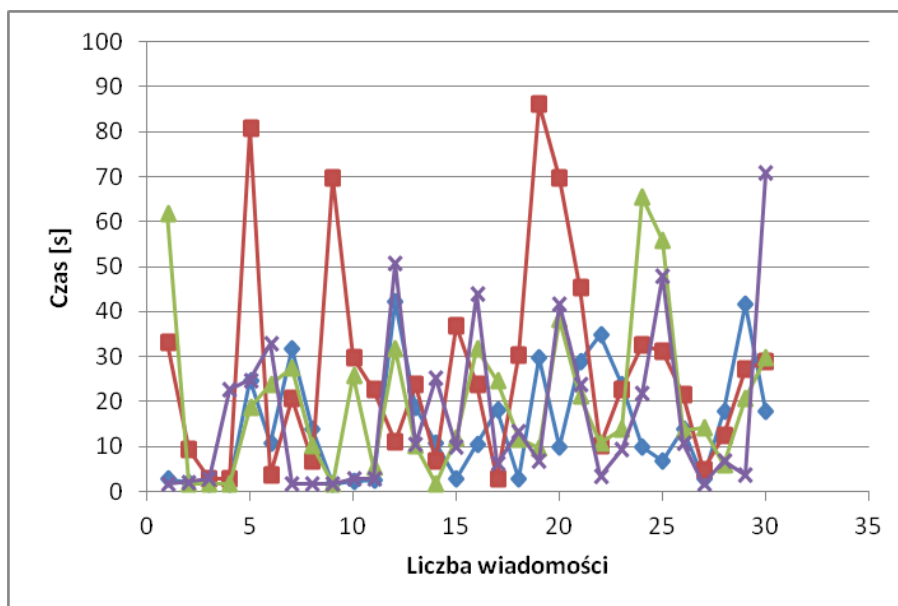
Wykres 5.2 przedstawia wyniki 4 powtórzeń testu w sieci domowej. Wykres 5.3 prezentuje uśrednione wyniki wspomnianych testów. Testy przeprowadzono na 2 komputerach K3 i K4 (w sieci domowej). W testach brały udział 2 klienty — nadawca (wysyła wiadomość i czeka na odpowiedź) oraz odbiorca (czeka na wiadomość i natychmiast na nią odpowiada). Na osi poziomej zaznaczono liczbę wiadomości wysłanych przez nadawcę w ramach testu, a na osi pionowej czas przesłania pojedynczego komunikatu pomiędzy komputerami. Pomiar czasu w scenariuszu 2 obejmuje przesłanie wszystkich wiadomości w danej iteracji (wiadomość od nadawcy i wszystkie odpowiedzi), ale czas przedstawiony na wykresie jest średnią czasów przesyłu — w tym wypadku średnią czasów przesłania 2 wiadomości.

Zachowano domyślną liczbę wiadomości umieszczanych w torrencie kontrolnym — 5.

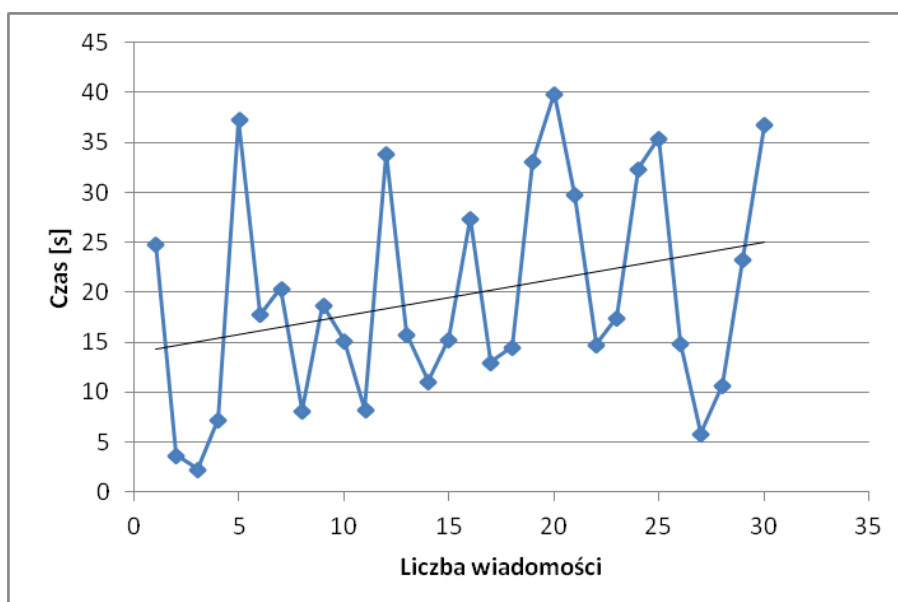
Czas przesłania pojedynczej wiadomości wyniósł minimalnie około 2 sekund (czyli podobnie jak w przypadku punktu 5.4), a maksymalnie sięga nawet 90 sekund.

Przed wszystkim należy zwrócić uwagę na nieregularne występowanie pogorszeń wydajności (dłuższych czasów przesyłu wiadomości) — wykres 5.2. Zdarza się, że w danej iteracji w jednym teście czas jest znacznie gorszy niż w przypadku pozostałych testów. Co więcej, spadki wydajności wydają się być niezależne od zastosowanego algorytmu zmniejszania liczby wiadomości — nie występują jedynie w momentach, kiedy liczba torrentów jest najwyższa, czyli tuż przed uruchomieniem algorytmu zmniejszającego ich liczbę. Można również zaobserwować niespodziewane pogorszenie wydajności tuż po zmniejszeniu liczby torrentów (na przykład dla 16 wiadomości). Niemniej jednak, ten algorytm jest niezbędny, co zostanie pokazane w punkcie 5.7.

Nieregularność można po części wytłumaczyć relatywnie niską prędkością łącza sieciowego. W trakcie testów zaobserwowano błędy połączeń z trackerem lub DHT



Rys. 5.2: Czas przestłania wiadomości w sieci domowej



Rys. 5.3: Uśredniony czas przestłania wiadomości w sieci domowej

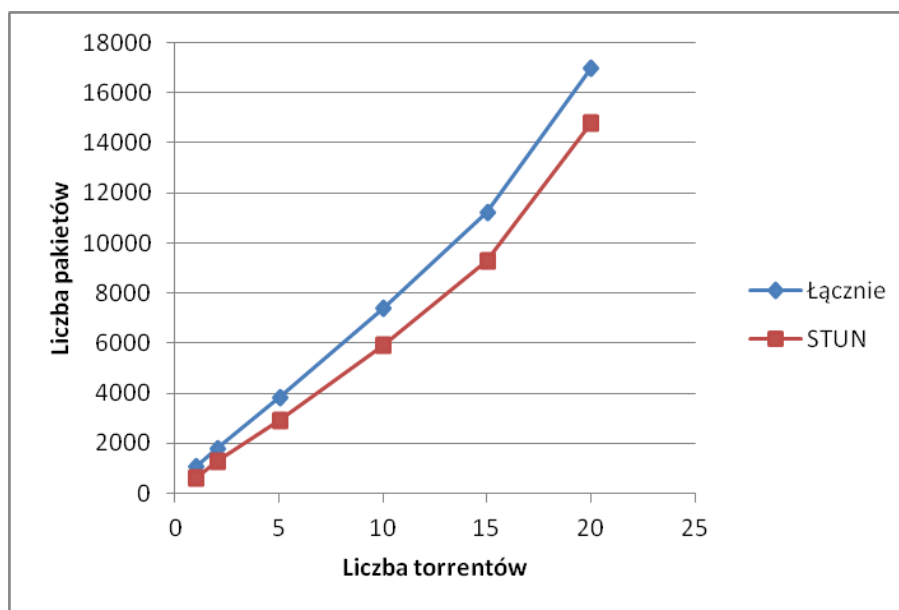
— przekroczenie maksymalnego czasu nawiązywania połączenia. Zbadano zatem liczbę pakietów wysyłanych i odbieranych przez komputery K3 i K4 w ciągu minuty w następujących sytuacjach:

- Klienci wyłączone — punkt odniesienia dla dalszych badań,
- Bezczynność — klienci są włączone, ale nie są przesyłane żadne torrenty,
- Klienci przesyłają zmienną liczbę torrentów (od 1 do 20).

Wyniki przedstawione zostały w tabeli 5.1 oraz na wykresie 5.4. Oprócz liczby połączeń w ciągu minuty („Łącznie”), w tabeli przedstawiono procentowy i ilościowy udział pakietów protokołu STUN.

Tab. 5.1: Statystyka połączeń

	Kl. wyłączone	Bezczynność	1	2	5	10	15	20
Łącznie	230	300	1050	1800	3840	7380	11200	17000
% STUN	0%	0%	57%	70%	76%	80%	83%	87%
STUN	0	0	598	1260	2918	5904	9296	14790



Rys. 5.4: Statystyka połączeń

Jak wynika z przeprowadzonego doświadczenia, zdecydowaną większość wysłanych i odebranych pakietów stanowią pakiety protokołu STUN, który odpowiedzialny jest za odszukiwanie adresów IP komputerów znajdujących się w sieciach stosujących translację adresów. Łączna liczba pakietów jest znacznie wyższa niż podczas próby kontrolnej z wyłączonymi klientami lub z klientami w stanie bezczynności.

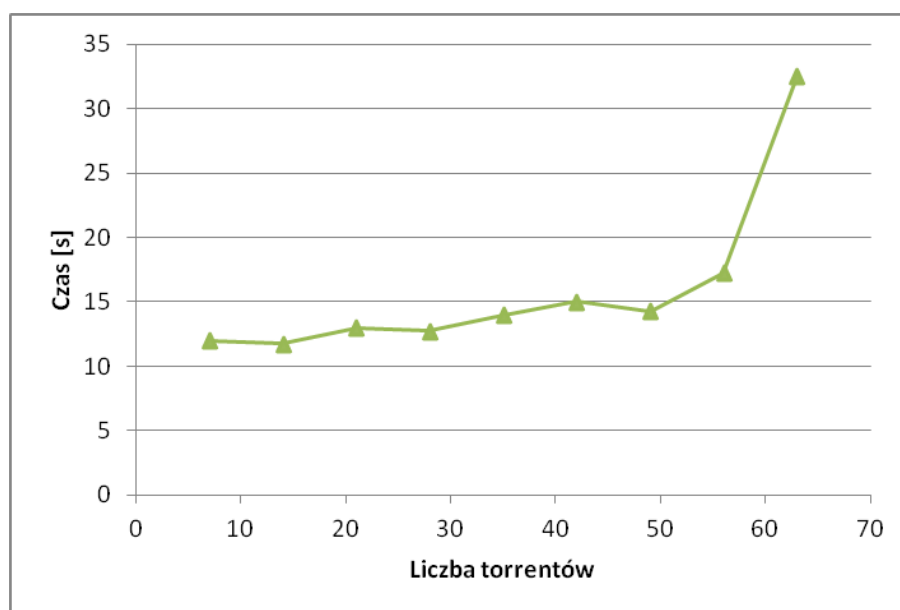
W sieci laboratoryjnej, pomiędzy komputerami K1, czas przesyłu wiadomości był bardziej stabilny. Dla 2-4 klientów czas przesłania wiadomości pozostawał stabilny (nieco ponad 50 sekund) niezależnie od liczby wysłanych wiadomości. Dla większej liczby klientów zaobserwowano spadki wydajności. Ta kwestia została poruszona w kolejnym punkcie (5.7).

5.7 Wpływ algorytmu ZLT na wydajność

W celu sprawdzenia, czy algorytm zmniejszający liczbę torrentów (algorytm ZLT, opisany w punkcie 4.2.5) jest niezbędny i spełnia swoją rolę, wykonano następujące testy:

1. Zbadanie maksymalnej liczby torrentów, które jednocześnie może obsłużyć klient. Dokonano tego przy pomocy testu polegającego na wysyłaniu wiadomości i odbieraniu odpowiedzi (scenariusz 2) z wyłączonym algorytmem ZLT — każda wiadomość stawała się nowym torrentem. Zmieniano przy tym liczbę klientów uczestniczących w rozmowie (aktywnie i biernie).
2. Zbadanie scenariusza 2 z włączonym algorytmem ZLT.

Testy przeprowadzono w laboratorium. W pierwszym teście uczestniczyły jedynie komputery K1 ze względu na potrzebę utrzymania spójnych parametrów maszyn. Wynik tego testu zaprezentowano na wykresie 5.5. Na osi poziomej zaznaczono liczbę torrentów, którą w danym momencie obsługiwał każdy klient, a na osi pionowej znajduje się średni czas przesyłu wiadomości pomiędzy klientami.

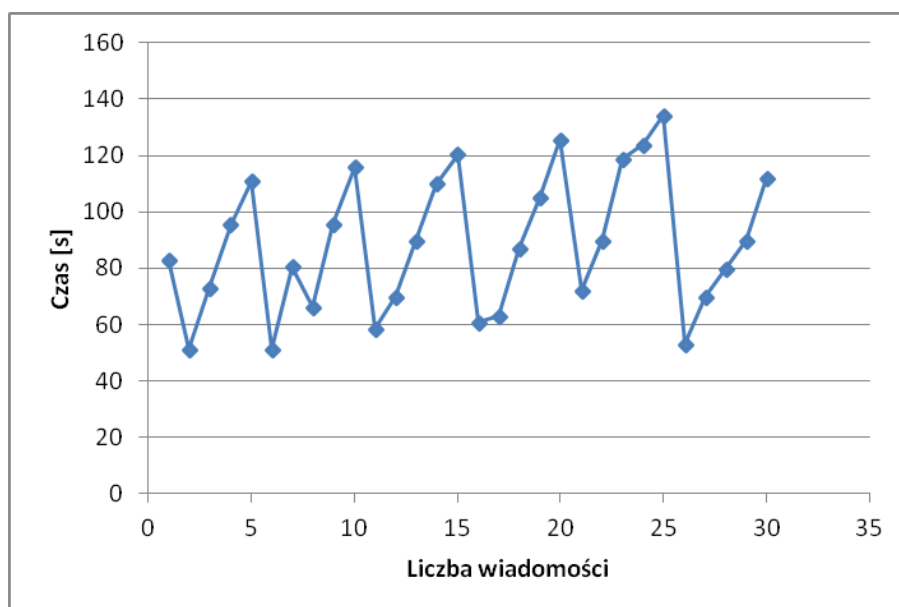


Rys. 5.5: Zależność czasu przesyłu od liczby torrentów

Dla przypomnienia: minimalny czas wysłania pojedynczej wiadomości pomiędzy komputerami K1 wynosi 10 s (punkt 5.4). Zaobserwowano niewielki wzrost czasu przesyłu wiadomości wraz ze wzrostem liczby torrentów aż do osiągnięcia liczby około 60-70 torrentów. W tym momencie na wszystkich maszynach następowało zatrzymanie pracy aplikacji. Oznacza to, że aplikacje mogą obsłużyć maksymalnie około 60-70 torrentów i nie należy przekraczać tej wartości.

W trakcie testu badano również wykorzystanie zasobów komputera. Podczas normalnej pracy aplikacji zużycie pamięci RAM oscyluje w granicach 200-400 MB, a tuż przed błędnym zatrzymaniem pracy aplikacji zużycie wynosiło ponad 600 MB.

Przeprowadzenie testu 1 potwierdziło słuszność decyzji o zaimplementowaniu algorytmu ZLT. Dodatkowym potwierdzeniem stały się wyniki drugiego testu. Zostały one przedstawione na wykresie 5.6.



Rys. 5.6: Działanie algorytmu ZLT

Na osi poziomej znajduje się liczba wiadomości wysłanych przez nadawcę, a na pionowej — czas przesyłu. Zachowano domyślną liczbę wiadomości umieszczanych w torrencie kontrolnym — 5. W drugim teście uczestniczyły komputery K1 oraz komputer K2, który był nadawcą U_N w scenariuszu 2.

Minimalny czas przesyłu wiadomości zgadza się z wynikiem uzyskanym w teście z punktu 5.4 — 50 sekund. Wyniki na wykresie 5.6 zostały uśrednione — w testach brała udział różna liczba odbiorców. Można zaobserwować spadek wydajności w miarę zbliżania do momentu, w którym algorytm zmniejsza liczbę torrentów, po czym następuje wzrost wydajności (zmniejszenie czasu przesyłu).

Należy dodać, że symulowana rozmowa nie odzwierciedla idealnie prawdziwej sytuacji, w której użytkownicy mogą nie odpowiedzieć na jakąś wiadomość, lub odpowiedzieć poprzez wysłanie większej liczby wiadomości. W tej sytuacji algorytm

ZLT może zmniejszać liczbę torrentów różnym użytkownikom w różnych momentach i uzyskane czasy przesyłu wiadomości zostaną uśrednione.

5.8 Wpływ liczby wiadomości w algorytmie ZLT

Kolejnym kryterium, które wzięto pod uwagę podczas testów była liczba wiadomości, które algorytm ZLT umieszcza w torrencie kontrolnym (liczba ta będzie dalej nazywana **zmienną X**). Algorytm okazuje się niezbędny, ponieważ nadmierna liczba torrentów, które w danym momencie udostępnia klient, może spowodować jego błędne zatrzymanie.

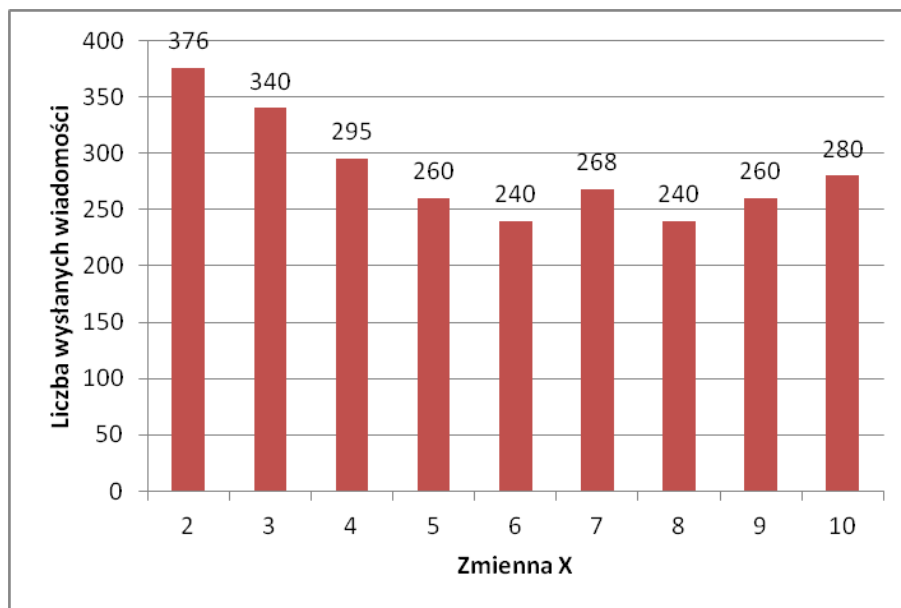
Im mniejsza wartość zmiennej X, tym częściej algorytm wykonuje zamianę wielu torrentów na pojedynczy kontrolny. Skrajnym przypadkiem jest umieszczanie każdej nowej wiadomości razem ze wszystkimi poprzednimi w nowym torrencie i usunięcie poprzedniego torrenta. W takiej sytuacji liczba torrentów utrzymywanych przez każdego klienta byłaby równa liczbie uczestników rozmowy. Jednakże, każda operacja zamiany wielu torrentów na pojedynczy wymaga pewnego nakładu pracy, a w opisanym przypadku koszt osiągnąłby wartość maksymalną. Dodatkowo, istnieje narzut komunikacyjny spowodowany przesyłaniem tych samych wiadomości ponownie w połączonym torrencie.

Im wyższa wartość zmiennej X, tym wyższa jest maksymalna liczba torrentów, które klient będzie musiał utrzymywać z powodu rzadziej następującej zamiany.

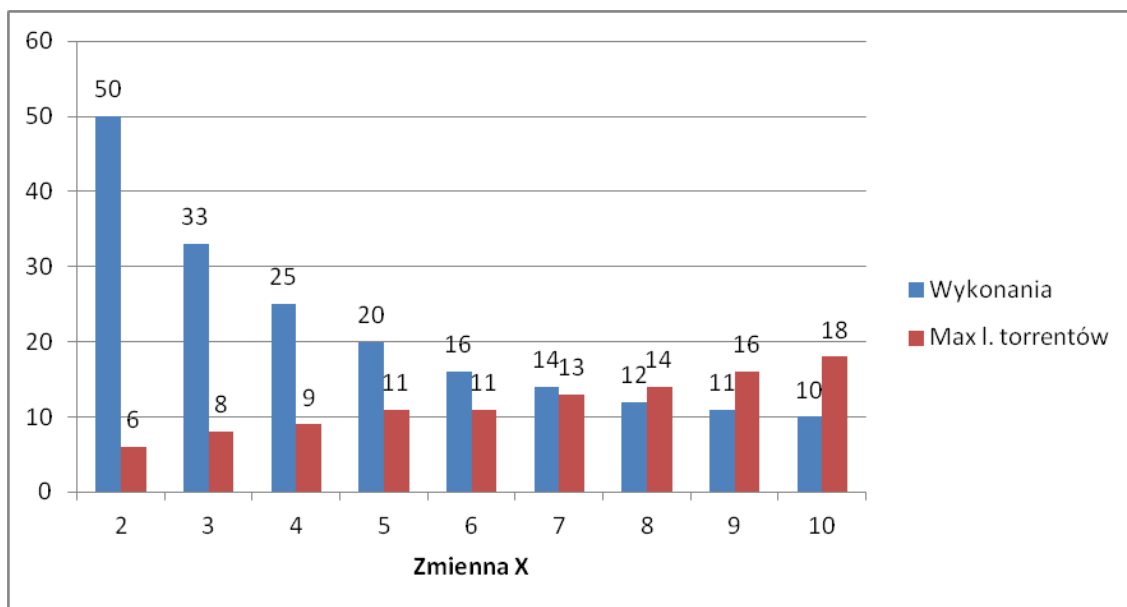
Wykresy 5.7 i 5.8 przedstawiają zależności pewnych parametrów względem różnych wartości zmiennej X. Oba wykresy bazują na 100 powtórzeniach wysłania wiadomości (100 iteracji). Pierwszy wykres przedstawia, ile faktycznie wiadomości wysłał klient — w wynikach uwzględniono też powtórzone wiadomości, które zostały wysłane wcześniej, a znalazły się ponownie w nowym torrencie kontrolnym. Drugi wykres pokazuje: ile razy algorytm ZLT stworzył nowy torrent („Wykonania”) oraz jaka jest maksymalna liczba torrentów zaobserwowana w trakcie 100 iteracji.

Z pierwszego wykresu wynika, że optymalna wartość zmiennej X wynosi 6 lub 8 — dla tych wartości zmiennej X liczba wysłanych wiadomości jest najmniejsza. Zbadano również, że wraz ze wzrostem liczby iteracji (więcej niż 100) optimum na pierwszym wykresie przesuwa się w stronę wyższej wartości X. Należy jednak pamiętać, że w teście 5.7 (a konkretnie próbie z wyłączonym algorytmem ZLT) wykazano, iż maksymalna liczba torrentów, jakie może obsłużyć aplikacja wynosi około 60-70. Konieczne jest zatem minimalizowanie liczby jednocześnie uruchomionych torrentów.

Dodatkowo, każdy użytkownik, który aktywnie udziela się w rozmowie, powoduje wzrost liczby uruchomionych torrentów, które wszystkie klienty w konwersacji muszą



Rys. 5.7: Liczba wysłanych wiadomości



Rys. 5.8: Liczba wykonań algorytmu i maksymalna liczba torrentów

obsłużyć. Przedstawione na wykresie wartości dotyczą pojedynczego użytkownika. Gdyby, przykładowo, uczestników było dwóch, maksymalna liczba torrentów podwaja się, w przypadku 3 uczestników — potraja, itd. Można więc zauważyć, że przyjmując wartość zmiennej X równą 10, możliwe jest przekroczenie 60 obsługiwanych torrentów przy 4 uczestnikach rozmowy.

5.9 Pobieranie listy wiadomości

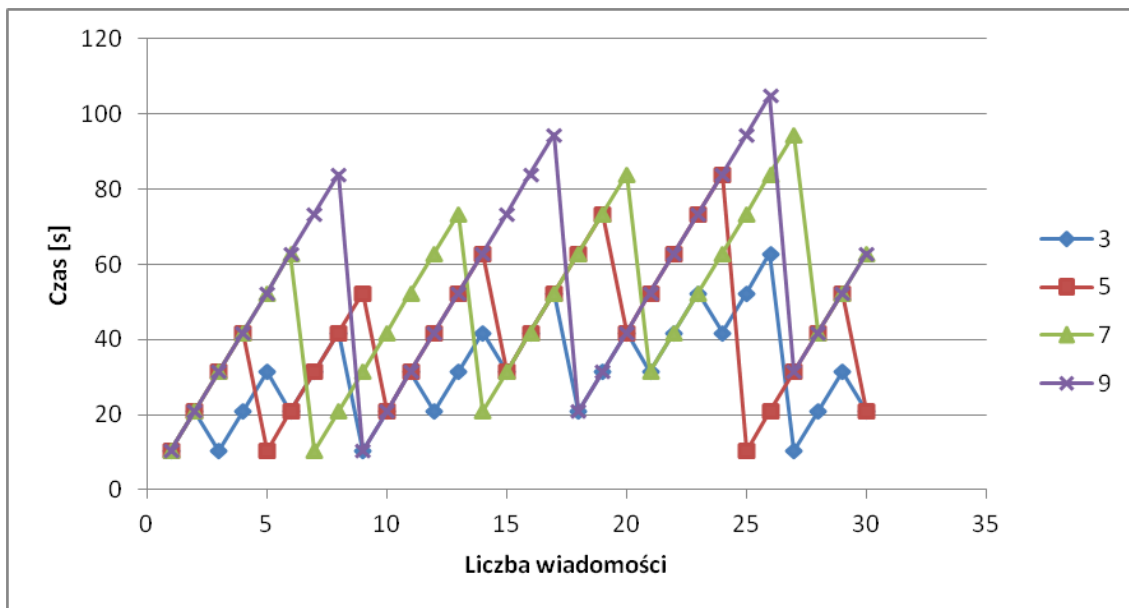
Ostatni test korzysta ze scenariusza 3. Jego celem jest pomiar czasu potrzebnego na pobranie pełnej listy wiadomości przez użytkownika dołączającego do trwającej rozmowy. Istotnymi kryteriami w tym teście są: liczba wiadomości do pobrania oraz zastosowana wartość zmiennej X w algorytmie ZLT. Wyniki przeprowadzonych doświadczeń nie odbiegają od oczekiwań i rezultatów poprzednich testów.

Przed wszystkim, przy wyłączonym algorytmie ZLT konieczne byłoby pobieranie każdej wiadomości z osobna, jedna po drugiej, dlatego całkowity czas pobrania wynosiłby $n \cdot V$, gdzie n oznacza liczbę wiadomości do pobrania, a V — średni czas przesłania wiadomości w danym środowisku testowym. Włączenie algorytmu pozwala na znaczne skrócenie całkowitego czasu.

Czas ten można by jeszcze przyspieszyć, gdyby w aplikacji zaimplementowany został mechanizm przechowywania list ostatnich wartości info hash (zamiast pojedynczych wartości) w DHT oraz strukturze komunikatu (wspomniany w punkcie 4.6.5). W takiej sytuacji część wiadomości mogłaby być pobierana równolegle.

Bez wspomnianego mechanizmu, czasy pobierania wiadomości w sieci laboratoryjnej pomiędzy komputerami K1 są dłuższe i zostały przedstawione na wykresie 5.9. Liczba komputerów biorących udział w teście miała marginalne znaczenie. Każdy punkt oznacza czas pobrania danej liczby wiadomości w zależności od wartości zmiennej X ustawionej w algorytmie ZLT.

Można zaobserwować, że czas pobierania listy wiadomości jest tym dłuższy, im więcej komunikatów zostało wysłanych od momentu utworzenia ostatniego torrenta kontrolnego przez algorytm ZLT. Ponadto, dla wyższych wartości zmiennej X istnieje możliwość większego oddalenia się od wspomnianego torrenta. Przykładowo, dla zmiennej X równej 9 prawdopodobieństwo, że konieczne będzie pobranie więcej niż 3 wiadomości zanim pobrany zostanie torrent kontrolny wynosi 63%, natomiast dla zmiennej X równej 3 — 0%. Takie samo prawdopodobieństwo występuje na kolejnych poziomach algorytmu.



Rys. 5.9: Pobieranie listy wiadomości o różnej długości

5.10 Wpływ jednoczesnych konwersacji na wydajność

W sieci domowej prędkości pobierania i wysyłania danych są znacznie mniejsze niż w sieci laboratoryjnej. W celu sprawdzenia, czy większa liczba konwersacji wpływa na pogorszenie wydajności, uruchomiono 4 klienty aplikacji na komputerach K3 i K4. Zaobserwowano porównywalne pogorszenie wydajności aplikacji zarówno gdy klienty prowadzą wspólną konwersację oraz gdy klienty prowadzą 2 konwersacje parami. Oznacza to, że w wolniejszych sieciach większy wpływ na wydajność ma liczba włączonych klientów niż to, w jaki sposób są one połączone (kto rozmawia z kim).

W sieci laboratoryjnej test przeprowadzono na komputerach K1. Nie zaobserwowano istotnej różnicy w czasie przesłania wiadomości w zależności od tego, czy klienty prowadzą wspólną rozmowę, czy kilka osobnych.

5.11 Podsumowanie testów

Z wyników testów oraz doświadczeń z innymi aplikacjami wykorzystującymi protokół BitTorrent można wywnioskować, że protokół znacznie lepiej sprawdza się w przypadku, gdy klient pobiera lub udostępnia niewielką liczbę torrentów. Jednakże, pojedynczy torrent może i powinien zawierać możliwie dużo plików o jak największym rozmiarze — wtedy jednorazowe, dość kosztowne komunikacyjnie do-

łączenie do swarmu pozwala na pobranie dużej ilości danych. Należy więc minimalizować liczbę jednocześnie pobieranych torrentów, a maksymalizować rozmiar lub liczbę plików pobieranych w ramach każdego z nich.

Podsumowanie

Podsumowując dotychczasowe rozważania i wyniki testów należy przede wszystkim zwrócić uwagę na fakt, że zakładany sposób funkcjonowania systemu okazał się możliwy do osiągnięcia w praktyce po drobnych modyfikacjach. Komunikator umożliwia użytkownikom prowadzenie rozmów, a wiadomości są przekazywane wprost pomiędzy klientami, bez pośrednictwa serwerów. Wprowadzono również algorytm ZLT (punkt 4.2.5) oraz usuwanie torrentów starszych niż tydzień (punkt 4.2.7) — funkcje mające na celu poprawę wydajności aplikacji.

Niestety, testy wykazały, że czasy przesyłu wiadomości należałoby w dalszym ciągu znacząco poprawić. W rozwiązaniach scentralizowanych oraz w założeniach dowolnego komunikatora dąży się do osiągnięcia czasu przesłania komunikatu bliższego zero (rozmowy w czasie rzeczywistym). W przypadku komunikatora będącego przedmiotem niniejszej pracy, czas przesłania komunikatu w najbardziej sprzyjających warunkach wyniósł około 0,5 sekundy, ale notowano też przypadki wielokrotnie dłuższego oczekiwania na dostarczenie. W punkcie 4.6 zaproponowano rozwiązania mogące pozytywnie wpłynąć na wydajność systemu, a których z różnych względów nie umieszczono w projekcie. Zrezygnowano chociażby z wdrożenia szyfrowania wiadomości, a powody szerzej opisano w punkcie 4.4.

Wykorzystanie protokołu BitTorrent umożliwiło skupienie się na implementacji kluczowych funkcji systemu, logiki aplikacji. Skomunikowanie klientów ze sobą było zadaniem protokołu. Dzięki temu rozwój aplikacji był znacznie szybszy, w porównaniu do sytuacji, w której należałoby zadbać również o ten aspekt. Jednakże, w ramach przyszłego rozwoju aplikacji, należałoby wprowadzić pewne zmiany w protokole — mowa o nich w punktach 4.6.6 oraz 5.11.

Niniejsza praca magisterska może być traktowana jako źródło cennych informacji związanych z protokołem BitTorrent oraz implementacją systemu rozproszonego komunikatora internetowego. W szczególności, może posłużyć do ponownego prze-myślenia pewnych kwestii i wdrożenia kolejnej wersji komunikatora pozbawionego poznanych dotychczas wad. Autor pracy ma nadzieję, że zalety architektury rozproszonej pozwolą na ostateczne opracowanie komunikatora mogącego realnie kon-

kurować z istniejącymi, scentralizowanymi produktami.

Bibliografia

- [1] Rebecca E. Grinter, Leysia Palen, „Instant Messaging in Teen Life”, University of Colorado, 2002, strony 21-22
- [2] Jure Leskovec, Eric Horvitz, „Planetary-Scale Views on a Large Instant-Messaging Network”, Microsoft Research, 2008, strony 1-2
- [3] Anabel Quan-Haase, Alyson L. Young, „Uses and Gratifications of Social Media: A Comparison of Facebook and Instant Messaging”, Bulletin of Science Technology & Society, 2010, strony 350-352
- [4] <https://www.facebook.com/help/568137493302217>
- [5] <https://pl-pl.messenger.com/> (dostęp 09.06.2017)
- [6] <https://messenger.fb.com/?ref=platform> (dostęp 11.07.2017)
- [7] https://www.facebook.com/help/messenger-app/811527538946901?helpref=uf_permalink (dostęp 13.06.2017)
- [8] <http://www.bleep.pm/> (dostęp 09.06.2017)
- [9] <http://blog.bittorrent.com/2014/07/30/building-an-engine-for-decentralized-communications/> (dostęp 11.07.2017)
- [10] <https://whispersystems.org/> (dostęp 09.06.2017)
- [11] Katriel Cohn-Gordon, Cas Cremers, Luke Garratt i inni, „A Formal Security Analysis of the Signal Messaging Protocol”, University of Oxford, 2016, <https://eprint.iacr.org/2016/1013.pdf> (dostęp 11.07.2017)
- [12] <https://wire.com/en/> (dostęp 11.07.2017)
- [13] „Wire Privacy Whitepaper”, Wire Swiss GmbH, 2017, <https://wire.com/resource/Wire%20Privacy%20Whitepaper/download/> (dostęp 11.07.2017)

- [14] „Wire Security Whitepaper”, Wire Swiss GmbH, 2017, <https://wire.com/resource/Wire%20Security%20Whitepaper/download/> (dostęp 11.07.2017)
- [15] <https://telegram.org/> (dostęp 11.07.2017)
- [16] <https://core.telegram.org/mtproto> (dostęp 11.07.2017)
- [17] <https://allo.google.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [18] <https://www.whatsapp.com/> (dostęp 27.06.2017)
- [19] „WhatsApp Encryption Overview, Technical white paper”, WhatsApp, 2017, <https://www.whatsapp.com/security/WhatsApp-Security-Whitepaper.pdf> (dostęp 11.07.2017)
- [20] <https://darkwire.io/> (dostęp 09.06.2017)
- [21] <https://github.com/seripap/darkwire.io> (dostęp 11.07.2017)
- [22] <http://moose-team.github.io/friends/> (dostęp 09.06.2017)
- [23] Becker, Georg, „Merkle Signature Schemes, Merkle Trees and Their Cryptanalysis”. Ruhr-Universität Bochum, 2008, http://www.emsec.rub.de/media/crypto/attachments/files/2011/04/becker_1.pdf (dostęp 09.06.2017)
- [24] <https://tox.chat/> (dostęp 09.06.2017)
- [25] <https://tox.chat/faq.html#techfaq> (dostęp 11.07.2017)
- [26] https://zeronet.readthedocs.io/en/latest/using_zeronet/sample_sites/ (dostęp 09.06.2017)
- [27] https://bitmessage.org/wiki/Main_Page (dostęp 09.06.2017)
- [28] Jonathan Warren, „Bitmessage: A Peer-to-Peer Message Authentication and Delivery System”, 2012, <https://bitmessage.org/bitmessage.pdf> (dostęp 09.06.2017)
- [29] Tanenbaum A. S., „Distributed Systems Principles and Paradigms”, Prentice Hall, 2007, strony 244-251
- [30] „Email Statistics Report, 2017-2021”, THE RADICATI GROUP, INC., <http://www.radicati.com/wp/wp-content/uploads/2017/01/Email-Statistics-Report-2017-2021-Executive-Summary.pdf> (dostęp 12.07.2017)
- [31] <http://www.bittorrent.org/> (dostęp 09.06.2017)

- [32] http://bittorrent.org/beps/bep_0009.html (dostęp 09.06.2017)
- [33] <http://magnet-uri.sourceforge.net/> (dostęp 09.06.2017)
- [34] <https://webtorrent.io/> (dostęp 09.06.2017)
- [35] <https://webrtc.org/> (dostęp 27.06.2017)
- [36] <http://python-eve.org/> (dostęp 09.06.2017)
- [37] http://www.bittorrent.org/beps/bep_0039.html (dostęp 28.06.2017)
- [38] http://www.bittorrent.org/beps/bep_0046.html (dostęp 09.06.2017)
- [39] <https://github.com/webtorrent/webtorrent/issues/886> (dostęp 09.06.2017)
- [40] <https://github.com/jeanlauliac/kademlia-dht> (dostęp 09.06.2017)
- [41] <https://github.com/kadtools/kad> (dostęp 09.06.2017)
- [42] <https://developer.mozilla.org/en-US/docs/Web/API/Window/crypto> (dostęp 09.06.2017)
- [43] <https://github.com/seripap/darkwire.io#how-it-works> (dostęp 09.06.2017)
- [44] Trevor Perrin, Moxie Marlinspike, „The Double Ratchet Algorithm”, 2016, <https://whispersystems.org/docs/specifications/doubleratchet/doubleratchet.pdf> (dostęp 13.06.2017)
- [45] <http://engineering.bittorrent.com/2014/12/11/authentication-and-forward-secrecy-in-bleep/> (dostęp 14.06.2017)
- [46] <http://engineering.bittorrent.com/2015/08/06/forward-secrecy-for-offline-messages-in-bleep/> (dostęp 14.06.2017)
- [47] <https://www.w3.org/TR/WebCryptoAPI/> (dostęp 09.06.2017)
- [48] https://developer.mozilla.org/en-US/docs/Web/API/Web_Crypto_API (dostęp 09.06.2017)
- [49] <https://www.wireshark.org/> (dostęp 11.07.2017)
- [50] <https://angularjs.org/> (dostęp 11.07.2017)
- [51] <https://gruntjs.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [52] <https://bower.io/> (dostęp 11.07.2017)
- [53] <http://yeoman.io/> (dostęp 11.07.2017)

- [54] <https://lodash.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [55] <https://nodejs.org/en/> (dostęp 11.07.2017)
- [56] <https://expressjs.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [57] <https://www.npmjs.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [58] <https://www.mongodb.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [59] <https://mlab.com/> (dostęp 11.07.2017)
- [60] <http://www.protractortest.org/> (dostęp 11.07.2017)
- [61] <https://www.heroku.com/> (dostęp 11.07.2017)