# UNILANCHAT PODRĘCZNIK PROGRAMISTY

Tomasz Wasilczyk, Piotr Gajowiak

# Spis treści

1.	$\mathbf{W}\mathbf{s}$	tęp	1
	1.1.	Autorzy	2
2.	Ogo	ólna dokumentacja programistyczna	2
	2.1.	Numeracja wersji	2
	2.2.	Zasady formatowania	3
	2.3.	Struktura aplikacji	3
	2.4.	Zarys przepływu danych	4
3.	Pro	otokół: IP Messenger	4
	3.1.	Pakiety UDP	4
		3.1.1. NOOP – pusty pakiet	5
		3.1.2. ENTRY – powiadomienie o obecności	
		3.1.3. EXIT – powiadomienie o opuszczeniu sieci	6
		3.1.4. ANSENTRY – potwierdzenie obecności	6
		3.1.5. ABSENCE – powiadomienie o zmianie statusu	6
		3.1.6. SENDMSG – wysłanie wiadomości	6
		3.1.7. RECVMSG – potwierdzenie odebrania wiadomości	6
		3.1.8. READMSG – potwierdzenie przeczytania wiadomości	6
		3.1.9. DELMSG – powiadomienie o odrzuceniu wiadomości	6
		3.1.10. ANSREADMSG – potwierdzenie odebrania READMSG lub DELMSG	6
		3.1.11. GETPUBKEY – zapytanie o klucz publiczny RSA	6
		3.1.12. ANSPUBKEY – przesłanie klucza publicznego RSA	6
	3.2.	Nagłówki strumieni TCP	6
	3.3.	Scenariusze komunikacji	6
		3.3.1. Przyłączenie do sieci, odświeżenie listy kontaktów	6
		3.3.2. Opuszczenie sieci	7
		3.3.3. Ustawienie statusu	7
4.	Sło	wnik pojęć	7

# 1. Wstęp

UniLANChat to (docelowo) wieloprotokołowy, wieloplatformowy i wielojęzykowy klient czatów p2p<sup>1</sup>. Program powstał w celu zastąpienia komunikatora IP Messenger, używanego między innymi w akademikach Uniwersytetu Wrocławskiego. Podstawowe założenia:

- zgodność z protokołem IP Messenger, komunikatory powinny ze sobą współdziałać w ramach tej samej sieci;
- program powinien dobrze działać zarówno pod systemem Windows, jak i Linux napisany jest więc w JavaSE;
- ergonomiczny interfejs użytkownika, wzorowany jest na komunikatorze Pidgin;

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>patrz: Słownik pojęć

- udostępniony na otwartej licencji LGPL;
- obsługa wielu języków (w przyszłych wersjach).

Pierwowzór odbiegał od części z powyższych założeń – interfejs jest w nim jeszcze z czasów Windows 3.11, a jego działanie pod systemem Linux pozostawia wiele do życzenia.

W miarę możliwości czasowych, być może będą realizowane następujące cele dodatkowe:

- zgodność z innymi protokołami, np. LanChat, winpopup;
- różne interfejsy użytkownika: graficzny, tekstowy dla konsoli (czyli okienka ASCII) oraz tekstowy dla terminala (np. do obsługi standardowymi strumieniami);
- protokół automatycznego routingu: sieć p2p sama mogła by dbać, aby różni klienci, którzy nie posiadają bezpośredniego połączenia, mogli ze sobą rozmawiać (per proxy, przez innych użytkowników sieci);
- komunikacja głosowa;
- całkowicie zdecentralizowana sieć wymiany plików p2p.

## 1.1. Autorzy

Autorzy programu:

- Tomasz Wasilczyk (www.wasilczyk.pl),
- Piotr Gajowiak.

Strona projektu: unilanchat.googlecode.com

Pierwsze wersje programu powstały w ramach projektu licencjackiego, prowadzonego na Instytucie Informatyki Uniwersytetu Wrocławskiego (www.ii.uni.wroc.pl).

# 2. Ogólna dokumentacja programistyczna

Dokumentacja kodu źródłowego znajduje się w oddzielnym dokumencie, wygenerowanym narzędziem javadoc.

## 2.1. Numeracja wersji

Wersje programu są numerowane według schematu:

$$< major > . < minor > [. < release >][(nightly)]$$

gdzie:

• major – główny numer wersji programu, związany z bardzo znaczącymi zmianami. Zaczyna się od 0 (wersja testowa), następne są wersjami przeznaczonymi dla użytkowników końcowych;

- minor kolejne wydania programu, wprowadzają nowe funkcje, lub znaczne poprawki błędów. Numeracja może być wielocyfrowa, zaczyna się od liczby 1 w przypadku gałęzi 0.x oraz od 0 w przypadku kolejnych;
- release drobne poprawki, które nie zostały uwzględnione w wydaniu minor, ale wymagające szybkiej naprawy, np. poprawki bezpieczeństwa, lub błędów uniemożliwiających korzystanie z programu. Wersja 0 nie jest dodawana do ciągu oznaczającego pełny numer wersji;
- nightly kompilacja zrzutu z svn. Jest to wersja kandydująca do tej bez oznaczenia nightly, zazwyczaj do wydania wersji finalnej się znacznie zmienia. Nie jest przeznaczona dla użytkowników końcowych, ani betatesterów.

## 2.2. Zasady formatowania

- wcięcia tabulacjami;
- pusta linia na końcu pliku, bez białych znaków na końcach linii (również pustych);
- klamry otwierające i zamykające w nowej linii, w tej samej kolumnie co blok nadrzędny, blok podrzędny wcięty o jedną tabulację;
- komentarze javadoc:
  - opis metody z dużej litery, zakończony kropką;
  - opisy parametrów i zwracanych wartości z małej litery, bez kropki na końcu;
  - deklaracje zwracanych wartości boolean: @return <code>true</code>, jeżeli
     (...);
- importowane paczki w dwóch oddzielonych pustą linią sekcjach: java[x] oraz reszta.

### 2.3. Struktura aplikacji

UniLANChat składa się z następujących komponentów:

- program działający w maszynie wirtualnej Javy, którego kod źródłowy znajduje się w katalogu java;
- biblioteki JNI², wykorzystywane przez powyższy program, których kod źródłowy jest w katalogu jni. Aby uprościć proces kompilacji projektu (oraz zmniejszyć wymagane zależności), te biblioteki są dostarczane w postaci binarnej (dla wszystkich obsługiwanych platform) z możliwością ich rekompilacji;
- natywnych programów startowych (znajdujących się w katalogu launcher) dla systemów Windows oraz Linux. Pierwszy z nich jest generowany programem launch4j (launch4j.sourceforge.net), drugi jest skryptem w bashu.

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>patrz: Słownik pojęć

## 2.4. Zarys przepływu danych

W programie wykorzystano wzorzec MVC, w związku z czym<sup>3</sup>:

- model przechowuje pełne dane na temat implementowanych rozwiązań, np. treść wiadomości, jej autora, datę odebrania. Nie ma jednak możliwości bezpośredniego oddziaływania na widok, ani kontroler (chyba, że tamte go obserwują);
- widok służy do wyświetlania danych z modelu oraz wywoływania odpowiednich metod kontrolera, w celu operowania na danych. Widok nie powinien modyfikować bezpośrednio modelu;
- kontroler odpowiada za wykonywanie akcji zleconych przez widok, a także przechowywanie wygenerowanych obiektów z modelu (czyli np. listy użytkowników, listy pokoi rozmów). Kontroler nie może bezpośrednio modyfikować widoku, ale może na niego oddziaływać przez wzorzez obserwatora.

Wzorzec obserwatora pozwala na przekazywanie informacji do obiektów, nad którymi obserwowany obiekt nie ma kontroli. Np. model kontaktu (osoby na liście kontaktów) sam w sobie nie może modyfikować widoku listy kontaktów, ale jest przez nią obserwowany<sup>4</sup>. Wtedy w przypadku jego zmiany (np. zmiana statusu dostępności) wysyła o tym powiadomienie wszystkim obserwatorom, a więc także wspomnianemu widokowi.

# 3. Protokół: IP Messenger

Protokół jest bezpołączeniowy, opiera się o rozgłaszanie swojej obecności poprzez broadcast<sup>5</sup>, za pomocą pakietów UDP. Wykorzystuje opcjonalne szyfrowanie, transfer plików (oparty o TCP), pozwala na użycie opcjonalnego serwera pośredniczacego.

Strona projektu: ipmsg.org.

Domyślnie wykorzystywanym portem (zarówno TCP, jak i UDP) jest 2425 – aby zachować możliwość pełnej komunikacji, należy mieć w firewallu otworzone je także na połączenia przychodzące.

#### 3.1. Pakiety UDP

Pakiety UDP są przesyłane w następującym formacie (jako czysty tekst):

```
<wersja protokołu>:<numer pakietu>:<login nadawcy>:<host nadawcy>:
<polecenie i flagi>:<dane>\0
```

gdzie:

wersja protokołu – ipmsg korzysta tylko z wartości 1, a implementacja iptux – 1\_iptux\_0;

 $<sup>^3</sup>$ w Internecie krąży wiele sprzecznych interpretacji tego wzorca – aby uniknąć nieporozumień, zostanie to tutaj uściślone

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>w rzeczywistości model kontaktu jest obserwowany przez model listy kontaktów, a ta dopiero przez widok listy kontaktów

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup>patrz: Słownik pojęć

**numer pakietu** (w formacie dziesiętnym) – unikalny (w skali każdego rozmówcy, z którym wymieniamy pakiety) identyfikator pakietu, dzięki któremu można realizować m.in. kontrolę dostarczania wiadomości. W oryginalnym kliencie jest inicjowany wartością unix timestamp<sup>6</sup>, w UniLANChat losową;

login nadawcy – w oryginalnej implementacji jest to login zalogowanego użytkownika w systemie nadawcy. W implementacji UniLANChat jest to po prostu jego nick (nie chcemy zdradzać wspomnianej nazwy użytkownika);

**host nadawcy** – nazwa hostu nadawcy;

polecenie i flagi (w formacie dziesiętnym) – przechowuje zarówno identyfikator polecenia, jak i jego flagi. Aby się do nich odwołać, należy wykonać operacje bitową AND z wartościami:

- 0x000000FF identyfikator polecenia (opisane w klasie IpmsgPacket, w pakiecie protocols.ipmsg, tam też znajdują się ich kody);
- 0xffffff00 flagi bitowe, wykorzystywane zależnie od polecenia (opisane j/w);

dane zależne od konkretnego identyfikatora polecenia (np. treść wiadomości, dane n/t klucza itp.), mogą zawierać kolejne separatory (dwukropki);

 $\setminus \mathbf{0}$  – znak null.

#### 3.1.1. NOOP – pusty pakiet

Pusty pakiet, nie udało nam się odkryć jego zastosowania. Nie obsługuje żadnych flag, ani sekcji danych.

#### 3.1.2. ENTRY – powiadomienie o obecności

Rozpoczęcie sesji, lub odświeżenie listy. Może być wysyłany zarówno na adres broadcast (aby powiadomić wszystkich o swojej obecności), jak i pojedyńcze adresy (aby sprawdzić ich dostępność). Odebranie takiego pakietu powoduje dodanie nadawcy do listy kontaktów oraz wysłanie mu odpowiedzi ANSENTRY.

Flagi:

- ABSENCE nadawca pakietu ma ustawiony status zaraz wracam;
- SERVER zarezerwowany;
- DIALUP oznacza to, że nadawca nie może odbierać wiadomości broadcast. Należy wysyłać do niego takie wiadomości indywidualnie (UniLANChat i tak korzysta z unicastu<sup>7</sup>, kiedy tylko się da);
- FILEATTACH;
- ENCRYPT.

<sup>6</sup>patrz: Słownik pojęć <sup>7</sup>patrz: Słownik pojęć

Sekcja danych:

<nick>[opis]\0<grupa>

gdzie:

nick – konfigurowalny alias użytkownika, do wyświetlenia na liście kontaktów;

opis – status opisowy użytkownika;

grupa – grupa, do której należy użytkownik (także wybierana przez niego).

#### 3.1.3. EXIT – powiadomienie o opuszczeniu sieci

Powiadomienie innych użytkowników sieci o jej opuszczeniu przez nadawcę. Po otrzymaniu takiego pakietu należy usunąć nadawcę z listy kontaktów. Flagi i sekcja danych jest taka sama, jak w ENTRY.

#### 3.1.4. ANSENTRY – potwierdzenie obecności

Potwierdzenie odebrania pakietu ENTRY. Nasłuchiwanie tych pakietów jest wykorzystywane do uzupełnienia listy obecności nowych użytkowników. Flagi i sekcja danych jest taka sama, jak w ENTRY.

#### 3.1.5. ABSENCE – powiadomienie o zmianie statusu

Powiadomienie o zmianie statusu. Flagi i sekcja danych jest taka sama, jak w ENTRY. Zasadniczą różnicą między ABSENCE a ENTRY jest nie wysyłanie pakietu ANSENTRY po otrzymaniu tego pierwszego.

- 3.1.6. SENDMSG wysłanie wiadomości
- 3.1.7. RECVMSG potwierdzenie odebrania wiadomości
- 3.1.8. READMSG potwierdzenie przeczytania wiadomości
- 3.1.9. DELMSG powiadomienie o odrzuceniu wiadomości
- 3.1.10. ANSREADMSG potwierdzenie odebrania READMSG lub DELMSG
- 3.1.11. GETPUBKEY zapytanie o klucz publiczny RSA
- 3.1.12. ANSPUBKEY przesłanie klucza publicznego RSA
- 3.2. Nagłówki strumieni TCP
- 3.3. Scenariusze komunikacji
- 3.3.1. Przyłączenie do sieci, odświeżenie listy kontaktów
  - 1. Klient wysyła na adres broadcast pakiet NOOP (tylko w oryginalnej implementacji);
  - 2. klient wysyła na adres broadcast pakiet ENTRY;

 inni klienci, którzy otrzymają powyższy pakiet, odsyłają na adres nadawcy pakiet ANSENTRY.

UniLANChat dodatkowo, każdemu kontaktowi ze swojej listy, który nie odpowie na ten pakiet, wysyła pakiet ENTRY na adres unicast.

## 3.3.2. Opuszczenie sieci

Wykonywane dwukrotnie, aby zwiększyć pewność, że wszyscy otrzymają tą informację:

- 1. Klient wysyła na adres broadcast pakiet NOOP (tylko w oryginalnej implementacji);
- 2. klient wysyła na adres broadcast pakiet EXIT.

#### 3.3.3. Ustawienie statusu

UniLANChat wykorzystuje to także do ustawienia statusu opisowego (technicznie – zmiany nicka).

- 1. Klient wysyła na adres broadcast pakiet NOOP (tylko w oryginalnej implementacji);
- 2. klient wysyła na adres broadcast pakiet ABSENCE.

# 4. Słownik pojęć

broadcast

czat p2p

JNI, Java Native Interface

unicast

unix timestamp