

Boost.Asio: synchroniczne i asynchroniczne programowanie serwisów sieciowych w C++

Wojciech Wiśniewski¹

¹Mobica

Luty 2016

Program prezentacji

- 1 Wprowadzenie
- 2 Serwer czatu: wersja synchroniczna wielowątkowa
- 3 Serwer czatu: wersja asynchroniczna z callbackami
- 4 Serwer czatu: wersja asynchroniczna z użyciem wątków kooperatywnych

Co to jest Boost.Asio?

Asio (**A**synchronous **i**nput-**o**utput) jest biblioteką służącą do pisania przenośnych i wydajnych programów, które muszą współbieżnie reagować na zdarzenia pochodzące z wielu źródeł:

- gniazdek sieciowych (sockets)
- zegarów (timers)
- sygnałów
- portów szeregowych

(typowy przypadek: serwis sieciowy obsługujący wielu klientów równocześnie)
Obsługuje zarówno synchroniczny, jak i asynchroniczny styl programowania.

Synchroniczna i asynchroniczna obsługa wejścia/wyjścia: definicje

Synchroniczność i asynchroniczność dotyczą sposobu obsługi (potencjalnie) długo trwających zadań wykonywanych przez urządzenia zewnętrzne (wejścia/wyjścia, np. oczekiwania na dane z sieci).

Obsługa synchroniczna

W podejściu **synchroniznym** program inicjuje operację wejścia/wyjścia, a następnie zostaje **zablokowany** do czasu jej zakończenia (oddaje sterowanie do systemu operacyjnego, zostaje „uśpiony”). Obsługę wielu operacji jednocześnie uzyskujemy poprzez użycie wielu programów lub wątków.

Obsługa asynchroniczna

W podejściu **asynchronicznym** program inicjuje (w sposób **nieblokujący**) operację wejścia/wyjścia, a następnie może być powiadamiany (w sposób **blokujący**) o jej statusie. Obsługę wielu operacji jednocześnie uzyskujemy inicjując wiele operacji bez czekania na ich zakończenie.

Synchroniczna i asynchroniczna obsługa wejścia/wyjścia: systemy operacyjne

API do obsługi synchronicznego wejścia-wyjścia w głównych systemach operacyjnych jest podobne (`read/write`, `recv/send`).

API do obsługi asynchronicznej mocno różni się między systemami:

- Linux – `epoll`
- *BSD, MacOS X – `kqueue`
- Windows – overlapped I/O, completion ports

Boost.Asio tworzy niezależną od systemu warstwę abstrakcji ponad tymi niskopoziomowymi API i ustanawia model programowania asynchronicznego, w którym rejestrujemy funkcje (lub inne wywoływalne obiekty), które będą wywołane, gdy zainicjowana operacja się zakończy.

Nasz przykład

Napiszemy ten sam prosty program (serwer czatu) w trzech różnych stylach:

- synchronicznym wielowątkowym
- asynchronicznym z użyciem callbacków
- asynchronicznym z użyciem wątków kooperatywnych

i porównamy wydajność, łatwość pisania oraz podatność na modyfikacje programów napisanych w powyższych stylach.

Specyfikacja serwera czatu

- Serwer nasłuchuje na porcie TCP podanym z linii poleceń.
- Programem klienckim będzie netcat.
- Po połączeniu serwer pyta klienta nick. Serwer dba o unikalność nicków zalogowanych w danej chwili klientów, pytanie o nick będzie powtarzane dopóki klient nie poda unikalnego nicka.
- Zalogowani klienci dostają (na zasadzie jeden-do-wszystkich) komunikaty o zdarzeniach: logowania i rozłączenia innych klientów oraz wpisywane przez nich linijki tekstu.
- Specjalne komendy dostępne dla klientów:
 - /quit powoduje rozłączenie klienta
 - /shutdown powoduje zamknięcie całego serwera
- Serwer powinien obsłużyć niepowodzenie dowolnej operacji sieciowej.
- Serwer powinien być wolny od wyścigów i niepoprawnego użycia pamięci (sprawdzone przy pomocy valgrinda).

Klasy

Dwie klasy: `ChatServer` i `ClientSession`

ChatServer: interfejs publiczny

```
class ChatServer {  
    public:  
        // interfejs dla programu głównego  
  
        ChatServer(int port);  
        ~ChatServer();  
  
        // Petla główna  
        void run();  
  
        // interfejs dla klasy ClientSession  
  
        // Sprawdź, czy nick jest już zarejestrowany, jeśli nie, to zarejestruj go i ustaw w kliencie.  
        // Zwraca true w przypadku sukcesu i false w przypadku porażki.  
        bool setClientName(const std::shared_ptr<ClientSession>& client, const std::string &name);  
  
        // Rozeslij wiadomosc do wszystkich klientow  
        void broadcast(ClientSession& sender, const std::shared_ptr<std::string>& msg);  
  
        // Usun klienta z listy zarejestrowanych klientow  
        void removeClient(std::shared_ptr<ClientSession>&& client);  
  
        // Zamknij serwer (zakonczone petle glowna)  
        void shutdown();  
};
```

ClientSession: interfejs publiczny (dla klasy ChatServer)

```

class ClientSession : public std::enable_shared_from_this<ClientSession> {
public:
    ClientSession(ChatServer& server, boost::asio::io_service &ioService);

    boost::asio::ip::tcp::socket& socket() {
        return _socket;
    }

    // Pobierz nicka (jesli ustawiony)
    const std::string* getName() const {
        return _nameValid ? &_name : nullptr;
    }

    // Ustaw nicka
    void setName(const std::string &name) {
        assert(! _nameValid);
        _name = name;
        _nameValid = true;
    }

    // Rozpocznij dialog z klientem
    void start();

    // Wyslij wiadomosc do klienta
    void sendMessage(const std::shared_ptr<std::string>& msg);

    // Zakoncz dialog z klientem
    void terminate();

private:
    ChatServer& _server;
    boost::asio::ip::tcp::socket _socket;
    std::string _name;
    bool _nameValid;
};

```

`std::enable_shared_from_this`

Dziedziczenie po `std::enable_shared_from_this` umożliwia pobieranie sprytnych wskaźników do instancji tej klasy wewnątrz jej metod (klasa dostarcza metodę `shared_from_this`).

Zastosowana przez `enable_shared_from_this` technika dodawania funkcjonalności do klas poprzez dziedziczenie z szablonowej klasy bazowej sparametryzowanej przez klasę pochodną nazywa się „curiously recurring template pattern”.

boost::asio::io_service

`io_service` to klasa zarządzająca operacjami i obiektami wejścia/wyjścia. W wersji asynchronicznej dostarcza pętlę główną (`io_service::run()`), której w tej wersji nie będziemy używać.

Wszystkie obiekty wejścia/wyjścia w Asio (gniazdka, zegary, itd.) dziedziczą po `basic_io_object` i rejestrują się `io_service` podczas konstrukcji.

Implementacja ChatService::run

```

class ChatServer {
public:
    ChatServer(int port);
private:
    boost::asio::ip::tcp::acceptor _acceptor;
    std::mutex _clientsMutex;
    std::set<std::shared_ptr<ClientSession>> _clients;
    pthread_t _acceptingThreadId;
    std::atomic<bool> _isTerminating;
};

ChatServer::ChatServer(int port) :
    _acceptor(_ioService, boost::asio::ip::tcp::endpoint(boost::asio::ip::tcp::v4(), port)),
    _isTerminating(false) {}

void ChatServer::run() {
    _acceptingThreadId = pthread_self();
    while (! _isTerminating) {
        std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);
        _acceptor.accept(client->socket());
        std::lock_guard<std::mutex> guard(_clientsMutex);
        if (! _isTerminating) {
            auto p = _clients.insert(client);
            assert(p.second);
            client->start();
        }
    }
}

```

boost::asio::ip::tcp::acceptor

acceptor służy do przyjmowania nowych połączeń (wrapper na funkcje systemowe bind, listen i accept).

Konstruktor (oprócz io_service), przyjmuje obiekt typu endpoint, reprezentujący specyfikację nasłuchiwaną – trójkę: protokół, adres (u nas pusty: słuchamy na wszystkich interface'ach), port.

Metoda acceptor::accept w blokujący sposób oczekuje na nowe przychodzące połączenie i umieszcza je w przekazanym socket'cie.

std::mutex

`mutex` to podstawowy sposób wykluczania wzajemnego między wątkami.

Standard C++11 oferuje cztery rodzaje mutexów: `mutex`, `recursive_mutex`, `timed_mutex` i `recursive_timed_mutex`. Wszystkie mutexy obsługują operacje `lock`, `try_lock` i `unlock`. Warianty `timed` obsługują dodatkowo próby blokowania z limitem czasu: `try_lock_for` i `try_lock_until`. Wersje `recursive` umożliwiają wielokrotne blokowanie przez ten sam wątek.

Używanie rekursywnych mutexów jest niezalecane przez niektóre poradniki dobrego stylu programowania.

std::lock_guard

`lock_guard` umożliwia zarządzanie blokowaniem mutexów poprzez RAII (Resource Acquisition Is Initialization): podczas konstrukcji blokuje mutex, przy destrukcji go zwalnia.

`std::make_shared`

Funkcja `make_shared<T>` alokuje przy pomocy jednego wywołania `new` miejsce na obiekt klasy `T` i obiekt licznik odwołań dla `shared_ptr`. Następnie wywołuje konstruktor klasy `T` z podanymi argumentami. Jest to przykład tzw. „perfect forwarding”.

Implementacja `ClientSession::start`

```
class ClientSession {  
private:  
    void readerThread();  
    void writerThread();  
  
    std::thread _readerThread;  
    std::thread _writerThread;  
};  
  
void ClientSession::start() {  
    _readerThread = std::thread(std::bind(&ClientSession::readerThread, this));  
    _writerThread = std::thread(std::bind(&ClientSession::writerThread, this));  
}
```

std::thread

`thread` reprezentuje wątek. Konstruktor pobiera dowolny wywołujący obiekt o sygnaturze `void ()`. Wątek startuje od razu w momencie konstrukcji (nie ma metody `start`).

std::bind

`bind` pozwala nam „ustalić” niektóre (lub wszystkie) argumenty obiektu wywoływalnego i zwrócić nowy wywoływalny obiekt o sygnaturze z usuniętymi „ustalonymi” argumentami.

`bind` jako argumenty przyjmuje obiekt wywoływalny i takie argumenty, jakie przyjmowałoby jego wywołanie, albo specjalne obiekty `_1`, `_2`, itd., żyjące w namespace `std::placeholders`. Specjalne obiekty `placeholders` specyfikują, jak będzie wyglądało wywołanie nowego obiektu funkcyjnego.

W naszym przypadku obiektem wywoływalnym jest wskaźnik do bezargumentowej metody klasy `ClientSession`. Wywołanie takiego obiektu potrzebuje jednego argumentu: wskaźnika lub referencji do obiektu `ClientSession`. `bind` zaspokaja więc wszystkie argumenty obiektu wywoływalnego i powstaje nowy obiekt o sygnaturze `void ()` – takiej, jakiej potrzebuje konstruktor `thread`.

Implementacja `ClientSession::readerThread`

```
class ClientSession {  
private:  
    enum {  
        ALL_RUNNING = 0,  
        READER_TERMINATED = 1,  
        WRITER_TERMINATED = 2,  
        READER_TERMINATION_REQUESTED = 4  
    };  
  
    std::string readLineFromClient();  
    bool parseLine(const std::string& line);  
    void onReaderShutdown();  
  
    std::atomic<int> _state;  
};  
  
ClientSession::ClientSession(ChatServer& server, boost::asio::io_service &ioService) :  
    _state(ALL_RUNNING) { }
```

Implementacja ClientSession::readerThread ciąg dalszy

```

void ClientSession::readerThread() {
    try {
        bool loginSuccessfull = false;
        while (! loginSuccessfull && _state == ALL_RUNNING) {
            boost::asio::write(_socket, boost::asio::buffer("What's your name?\n"));
            std::string name = readLineFromClient();
            if ((loginSuccessfull = _server.setClientName(shared_from_this(), name))) {
                std::string response = "Welcome to the chat, " + name + "!\n";
                boost::asio::write(_socket, boost::asio::buffer(response));
            }
            else {
                std::string response = "Name '" + name + "' is already taken, invent another one.\n";
                boost::asio::write(_socket, boost::asio::buffer(response));
            }
        }

        while (parseLine(readLineFromClient()));
    }
    catch (std::exception& ex) {
        const std::string *name = getName();
        std::string formattedName = name ? "'" + *name + "'" : "(null)";
        std::cout << " Client_" << formattedName << "_reader_thread_exception:" << ex.what() << std::endl;
    }

    onReaderShutdown();
}

```

boost::asio::write

`write` to przeciążona funkcja szablonowa. Tutaj używamy ją z minimalną liczbą argumentów. Pierwszym argumentem jest obiekt zapisywalny (implementujący metodę `write_some`), drugim jest bufor wyjściowy (koncept `ConstBufferSequence` – coś z czego można wyciągnąć listę obszarów pamięci zawierających dane do zapisania).

boost::asio::buffer

`buffer` to przeciążona funkcja szablonowa, przekształcająca różne obiekty (zwykle tablica, `std::array`, `boost::array`, wskaźnik + rozmiar, `std::string`, itd.) w obiekty odpowiadające konceptowi `MutableBufferSequence` lub `ConstBufferSequence`.

std::atomic

Obiekty typu `atomic<T>` w większości wypadków zachowują się jak zwykłe zmienne typu `T`: mają konwersję niejawną konwersję na `T` (wołającą `atomic<T>::load()`) i operator przypisania biorący `T` jako argument (wołający `atomic<T>::store(T)`). Używając obiektów `atomic` mamy pewność, że w przypadku, gdy jeden wątek ustawia zapisuje daną zmienną, a inny ją odczytuje, wątek czytający zawsze odczyta aktualną wartość. Nie jest to zagwarantowane w przypadku zwykłych wartości (nawet typów prostych).

Obsługa błędów

Ponieważ sterowanie przepływa „wprost” (stan programu jest odzwierciedlony przez stos), możemy sygnalizować błędy za pomocą wyjątków i łapać je w jednym miejscu. Wyjątki nie powinny opuszczać głównej funkcji wątku (spowodowałoby to wywołanie `std::terminate()` i zakończenie programu).

Wszystkie operacje blokujące (widzieliśmy już `boost::asio::accept` i `boost::asio::write`) rzucają wyjątki typu `boost::system::system_error`, dziedziczące po `std::exception`.

Jeśli obsługa błędów poprzez wyjątki nam nie odpowiada, każda operacja blokująca ma wariant z dodatkowym parametrem wyjściowym typu

`boost::system::error_code`, który można przetestować na okoliczność błędu.

Zobaczmy to w wersji asynchronicznej.

Implementacja `ClientSession::readLineFromClient`

```
class ClientSession {  
private:  
    boost::asio::streambuf _inputBuffer;  
};  
  
std::string ClientSession::readLineFromClient() {  
    boost::asio::read_until(_socket, _inputBuffer, '\n');  
    std::istream stream(&_inputBuffer);  
    std::string line;  
    std::getline(stream, line);  
    return line;  
}
```

boost::asio::streambuf

`boost::asio::streambuf` to rozszerzalny bufor dziedziczący z `std::streambuf`. Jak widzimy, można z niego w łatwy sposób wyciągać dane po linijce.

boost::asio::read_until

`read_until` jest operacją blokującą (przeciążoną funkcją szablonową), która czyta, dopóki dane znajdujące się w buforze nie spełniają określonego warunku.

Pierwszym argumentem jest obiekt odczytywalny, czyli posiadający metodę `read_some`. Drugim argumentem jest `boost::asio::streambuf`.

Trzecim argumentem jest warunek końca. W naszym przypadku czytamy, aż w buforze nie znajdzie się co najmniej jeden znak końca linii, ale można też czekać na określony napis (`std::string`), aż dane spełnią zadane wyrażenie regularne (`boost::regex`) lub dowolny warunek, sprawdzany przy pomocy obiektu wywołującego.

Implementacja `ClientSession::parseLine`

Ta metoda jest identyczna we wszystkich implementacjach. Używam biblioteki `Boost.DateTime`, a nie `std::chrono::time_point`, ponieważ nie znalazłem prostego sposobu zamiany `std::chrono::time_point` na tekst ☹.

```
bool ClientSession::parseLine(const std::string& line) {
    if (line == "/quit") {
        return false;
    }
    else if (line == "/shutdown") {
        _server.shutdown();
        return false;
    }
    else {
        std::ostringstream stream;
        stream << boost::posix_time::microsec_clock::local_time() << ' '
            << _name << ":_" << line << std::endl;
        _server.broadcast(*this, std::make_shared<std::string>(stream.str()));
        return true;
    }
}
```

Implementacja ChatServer::setClientName

```
template <class T>
struct PtrLess {
    bool operator()(const T *lhs, const T *rhs) const {
        if (lhs == nullptr) {
            return rhs != nullptr;
        }
        else if (rhs == nullptr) {
            return false;
        }
        else {
            return *lhs < *rhs;
        }
    }
};

class ChatServer {
private:
    typedef std::map<const std::string*, std::shared_ptr<ClientSession>,
        PtrLess<std::string*>> NamesToClientsMap;

    std::mutex _namesToClientsMutex;
    NamesToClientsMap _namesToClients;
}

bool ChatServer::setClientName(const std::shared_ptr<ClientSession>& client,
    const std::string &name) {
    std::lock_guard<std::mutex> guard(_namesToClientsMutex);
    NamesToClientsMap::iterator found = _namesToClients.find(&name);
    if (found == _namesToClients.end()) {
        client->setName(name);
        auto res = _namesToClients.insert(std::make_pair(client->getName(), client));
        assert(res.second);
        return true;
    }
    else {
        return false;
    }
}
```

Implementacja ChatServer::broadcast

Jedyną ciekawostką jest tu, że wykopiuujemy listę zalogowanych klientów z mapy, aby krócej blokować mutex.

```
void ChatServer::broadcast(ClientSession& sender,
                           const std::shared_ptr<std::string>& msg) {
    std::vector<std::shared_ptr<ClientSession>> clients;
    {
        std::lock_guard<std::mutex> guard(_namesToClientsMutex);
        clients.reserve(_namesToClients.size());
        for (const auto& kvPair : _namesToClients) {
            clients.push_back(kvPair.second);
        }
    }
    for (const auto& receiver : clients) {
        if (receiver.get() != &sender) {
            receiver->sendMessage(msg);
        }
    }
}
```


Implementacja `ClientSession::sendMessage`

```
class ClientSession {  
private:  
    std::mutex _messagesMutex;  
    std::deque<std::shared_ptr<std::string>> _messages;  
    std::condition_variable _writerCondition;  
};  
  
void ClientSession::sendMessage(const std::shared_ptr<std::string>& msg) {  
    std::lock_guard<std::mutex> guard(_messagesMutex);  
    _messages.push_back(msg);  
    _writerCondition.notify_one();  
}
```

`std::condition_variable`: powiadamiane

`condition_variable` to „urządzenie”, które usypia wątek, dopóki nie zostanie spełniony zadany warunek. Tutaj widzimy funkcjonalność budzenia. Na jednej `condition_variable` może spać wiele wątków, metoda `notify_one` budzi tylko jeden z nich, `notify_all` – wszystkie.

Implementacja `ClientSession::writerThread`

```
class ClientSession {
private:
    std::shared_ptr<std::string> getMessage();

    void onWriterShutdown();
};

void ClientSession::writerThread() {
    try {
        bool run = true;
        while (run) {
            auto msg = getMessage();
            if (msg) {
                boost::asio::write(_socket, boost::asio::buffer(*msg));
            }
            else {
                run = false;
            }
        }
    }
    catch (std::exception& ex) {
        const std::string *name = getName();
        std::string formattedName = name ? "\"" + *name + "\"" : "(null)";
        std::cout << "Client_" << formattedName << "_writer_thread_exception:" << ex.what() << std::endl;
    }

    onWriterShutdown();
}
```

Implementacja `ClientSession::getMessage`

```
std::shared_ptr<std::string> ClientSession::getMessage() {  
    std::unique_lock<std::mutex> lock(_messagesMutex);  
    _writerCondition.wait(lock, [this]() { return _state != ALL_RUNNING || !_messages.empty(); });  
    if (_state != ALL_RUNNING) {  
        return std::shared_ptr<std::string>();  
    }  
    else {  
        auto msg = _messages.front();  
        _messages.pop_front();  
        return msg;  
    }  
}
```

`std::unique_lock`

`unique_lock` jest podobny do `lock_guard`. Różnicą jest to, że można używać go do wielokrotnego zamykania/zwalniania mutexu bez konstrukcji i destrukcji. `unique_lock` pamięta swój stan i podczas destrukcji zwolni mutex tylko jeśli będzie potrzeba. Można go też stworzyć w stanie niezablokowanym.

`std::condition_variable`: czekanie

Semantyka metody `wait`:

- 1 Blokujemy mutex broniący dostępu do danych, na których będziemy przeprowadzać test przy pomocy `unique_lock`
- 2 Do metody `wait` przekazujemy jako argumenty ten `unique_lock` i obiekt wywoływany, który powinien zwrócić `true`, gdy oczekiwany warunek jest spełniony
- 3 `wait` sprawdza warunek, jeśli jest spełniony, wychodzi, jeśli nie, zwalnia mutex i usypia, czekając aż będzie zawołane `notify_one` lub `notify_all`.
- 4 Po obudzeniu, mutex jest ponownie blokowany i wracamy do punktu 3

Kończenie wątków

W każdej chwili wątek czytający, jak i wątek piszący mogą zostać przerwane (np. na skutek wyjątku). Wątek kończący się wcześniej powinien spowodować przerwanie drugiego wątku, a drugi powinien poprosić serwer o deregistrację i usunięcie klienta. Odpowiedzialne za to są metody `ClientSession::onReaderShutdown` i `ClientSession::onWriterShutdown`.

Implementacja `ClientSession::onReaderShutdown` i `ClientSession::onWriterShutdown`

```
class ClientSession {
private:
    void interruptReader();
};

void ClientSession::onReaderShutdown() {
    int oldValue = _state.fetch_or(READER_TERMINATED);
    if (oldValue & WRITER_TERMINATED) {
        _server.removeClient(shared_from_this());
    }
    else {
        _writerCondition.notify_one();
    }
}

void ClientSession::onWriterShutdown() {
    int oldValue = _state.fetch_or(WRITER_TERMINATED);
    if (oldValue & READER_TERMINATED) {
        _server.removeClient(shared_from_this());
    }
    else {
        interruptReader();
    }
}
```


std::atomic::fetch_or

Operacja `fetch_or` jest równoznaczna z atomowym (nieprzerywalnym) wykonaniem takiego pseudokodu:

```
template <class T>
class atomic {
private:
    T _value;

public:
    T fetch_or(T mask) {
        T oldValue = _value;
        _value |= mask;
        return oldValue;
    }
};
```

Przerywanie operacji blokujących

Żeby zakończyć wątek czytelnika, musimy przerwać blokującą operację `read_until`. Niestety, Boost.Asio nie zawiera API do przerywania operacji blokujących z innego wątku. Aby to zrobić na Linuxie musimy użyć niskopoziomowego API sygnałów. Tak więc nasz program nie będzie działał pod Windows 😞.

Implementacja `ClientSession::interruptReader` (i przy okazji `main`)

```
static void handler(int) { }

int main(int argc, char **argv) {
    struct sigaction action;
    memset(&action, 0, sizeof(action));
    action.sa_handler = handler;
    if (sigaction(SIGUSR1, &action, nullptr) != 0) {
        perror("sigaction");
        return 1;
    }

    try {
        if (argc < 2) {
            std::cerr << "Usage: _" << argv[0] << " <port>\n";
            return 1;
        }
        ChatServer server(boost::lexical_cast<int>(argv[1]));
        server.run();
        return 0;
    } catch (std::exception &ex) {
        std::cerr << "Main_thread_exception:_" << ex.what() << std::endl;
        return 1;
    }
}

void ClientSession::interruptReader() {
    _state.fetch_or(READER_TERMINATION_REQUESTED);
    pthread_kill(_readerThread.native_handle(), SIGUSR1);
}
```

Przerywanie operacji blokujących przez sygnały

Witajcie w latach '80! Oto przepis na przerywanie operacji blokujących.

- 1 Na początku życia programu przy pomocy funkcji `signal` lub `sigaction` rejestrujemy procedurę obsługi sygnału, która powinna mieć sygnaturę `void (int)`. Argumentem procedury obsługi jest numer obsługiwanego sygnału. Co robi ta procedura w naszym przypadku nie ma znaczenia: wystarczy pusta funkcja. Większość sygnałów jest przypisana zdarzeniom systemowym, więc program może je dostać z przyczyn niezależnych od nas, ale dwa są pozostawione do zastosowań zdefiniowanych przez użytkownika: `SIGUSR1` i `SIGUSR2`. Procedury obsługi sygnałów są **globalne** – dotyczą wszystkich wątków.
- 2 Pobieramy identyfikator wątku (`pthread_t`) przy pomocy metody `std::thread::native_id()`.
- 3 Wysyłamy do sygnał do wątku przy pomocy funkcji `pthread_kill`. Jeśli nie wyspecyfikujemy inaczej podczas rejestracji procedury, wykona się ona w kontekście wątku odbierającego sygnał i używając jego stosu. Jeśli wątek wykonuje kod użytkownika, nic specjalnego się nie wydarzy. Jeśli wykonuje funkcję systemową, zostanie ona przerwana, zwróci błąd, a `errno` zostanie ustawione na `EINTR` (interrupted system call). Boost.Asio przetłumaczy to na wyjątek.

Sprzątanie niepotrzebnych obiektów `ClientSession`

W jakim wątku powinny być niszczone obiekty `ClientSession`?

- Nie może to być ani wątek czytający, ani piszący `ClientSession`, ponieważ niszczenie obiektu `std::thread`, kiedy przebieg jego funkcji się jeszcze nie zakończył powoduje wywołanie `std::terminate` i zakończenie programu.
- Wątki innych `ClientSessions` mogą nie istnieć (jeśli jest tylko jeden połączony klient).
- Wątek główny może być dowolnie długo zablokowany w `acceptor::accept`.

Potrzebujemy jeszcze jednego wątku!

Implementacja ChatServer::removeClient

```
class ClientSession {
public:
    void waitToFinish();
};

void ClientSession::waitToFinish() {
    int state = _state.load();
    assert(state & READER.TERMINATED);
    assert(state & WRITER.TERMINATED);

    _readerThread.join();
    _writerThread.join();
}

class ChatServer {
private:
    std::mutex _clientsToRemoveMutex;
    std::deque<std::shared_ptr<ClientSession>> _clientsToRemove;
    std::condition_variable _reaperCondition;
};

void ChatServer::removeClient(std::shared_ptr<ClientSession>&& client) {
    std::lock_guard<std::mutex> guard(_clientsToRemoveMutex);
    _clientsToRemove.push_back(std::move(client));
    _reaperCondition.notify_one();
}
```

`std::thread::join` i `std::atomic<T>::load`

Metoda `thread::join` czeka, aż funkcja wątku się zakończy.

Metoda `atomic<T>::load` explicite łąduje aktualną wartość zmiennej atomowej z pamięci (przeprowadza synchronizację).

Implementacja ChatServer::reaperThread

```

class ChatServer {
private:
    void reaperThread();
    std::shared_ptr<ClientSession> getClientToRemove();

    std::thread _reaperThread;
    std::atomic<bool> _isTerminating;
};

void ChatServer::reaperThread() {
    try {
        while (true) {
            std::shared_ptr<ClientSession> client = getClientToRemove();
            client->waitToFinish();
            {
                std::lock_guard<std::mutex> guard(_namesToClientsMutex);
                _namesToClients.erase(client->getName());
            }
            {
                std::lock_guard<std::mutex> guard(_clientsMutex);
                size_t res = _clients.erase(client);
                assert(res == 1);
                if (_isTerminating && _clients.empty()) {
                    break;
                }
            }
        }
    }
    catch (std::exception& ex) {
        std::cout << "Reaper_thread_exception:" << ex.what() << std::endl;
    }
}

```


Implementacja ChatServer::reaperThread cd

```
std::shared_ptr<ClientSession> ChatServer::getClientToRemove() {  
    std::unique_lock<std::mutex> lock(_clientsToRemoveMutex);  
    _reaperCondition.wait(lock, [this]() { return !_clientsToRemove.empty(); });  
    std::shared_ptr<ClientSession> client = _clientsToRemove.front();  
    _clientsToRemove.pop_front();  
    return client;  
}  
  
ChatServer::ChatServer(int port) :  
    _reaperThread(std::bind(&ChatServer::reaperThread, this)),  
    _isTerminating(false) { }
```

Implementacja ChatServer::shutdown

```
void ChatServer::shutdown() {  
    std::unique_lock<std::mutex> lock(_clientsMutex);  
    for (const auto& client : _clients) {  
        client->terminate();  
    }  
    _isTerminating = true;  
    lock.unlock();  
    pthread_kill(_acceptingThreadId, SIGUSR1);  
}  
  
ChatServer::~ChatServer() {  
    _reaperThread.join();  
}
```

Serwer synchroniczny wielowątkowy – podsumowanie

Zalety:

- „Prosty” przepływ sterowania.
- Niewielki narzut kodu na obsługę błędów dzięki wyjątkom.
- Program automatycznie korzysta z wielu rdzeni.

Wady:

- Skomplikowana procedura zamykania („zwijanie” drzewa wątków).
- Duża możliwość popełnienia subtelnych błędów związanych ze współbieżnością.
- Kiepska wydajność i skalowalność.

Subtelne błędy

Jest tak:

```
void ChatServer::run() {
    _acceptingThreadId = pthread_self();
    while (! _isTerminating) {
        std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);
        _acceptor.accept(client->socket());
        std::lock_guard<std::mutex> guard(_clientsMutex);
        if (! _isTerminating) {
            auto p = _clients.insert(client);
            assert(p.second);
            client->start();
        }
    }
}
```

Dlaczego nie tak?

```
void ChatServer::run() {
    _acceptingThreadId = pthread_self();
    while (! _isTerminating) {
        std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);
        _acceptor.accept(client->socket());
        if (! _isTerminating) {
            std::lock_guard<std::mutex> guard(_clientsMutex);
            auto p = _clients.insert(client);
            assert(p.second);
            client->start();
        }
    }
}
```

Subtelne błędy cd

Jest tak:

```
void ChatServer::run() {
    _acceptingThreadId = pthread_self();
    while (! _isTerminating) {
        std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);
        _acceptor.accept(client->socket());
        std::lock_guard<std::mutex> guard(_clientsMutex);
        if (! _isTerminating) {
            auto p = _clients.insert(client);
            assert(p.second);
            client->start();
        }
    }
}
```

Dlaczego nie tak?

```
void ChatServer::run() {
    _acceptingThreadId = pthread_self();
    while (! _isTerminating) {
        std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);
        _acceptor.accept(client->socket());
        std::unique_lock<std::mutex> lock(_clientsMutex);
        if (! _isTerminating) {
            auto p = _clients.insert(client);
            assert(p.second);
            lock.unlock();
            client->start();
        }
    }
}
```

Implementacja ChatServer::run

```
class ChatServer {
private:
    void startAccept();
    void onAccept(std::shared_ptr<ClientSession> client,
                 const boost::system::error_code& error);
};

void ChatServer::run() {
    startAccept();
    _ioService.run();
}

void ChatServer::startAccept() {
    std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);
    _acceptor.async_accept(client->socket(),
                          std::bind(&ChatServer::onAccept, this, client, _1));
}

void ChatServer::onAccept(std::shared_ptr<ClientSession> client,
                          const boost::system::error_code& error) {
    if (!error) {
        client->start();
    }
    else {
        std::cout << "Accept_error:_" << error << std::endl;
    }
    startAccept();
}
```

`boost::asio::ip::tcp::acceptor::async_accept`

Szablonowa metoda `async_accept` jako ostatni argument bierze wywoływalny obiekt o sygnaturze `void (const boost::system::error_code&)`, który zostanie zawołany, gdy nadejdzie nowe połączenie lub wystąpi błąd.

Już na tym przykładzie widzimy, że jedna metoda rozbiła się nam na trzy i jesteśmy zmuszeni do jawnej obsługi błędów.

boost::asio::io_service::run

Metoda `run` dostarcza pętlę główną obsługi zdarzeń. Będzie się ona kręcić, dopóki będą aktywne jakieś asynchroniczne wywołania lub do momentu, w której powiemy jej, żeby przerwała.

Implementacja ClientSession::start

```

class ClientSession : public std::enable_shared_from_this<ClientSession> {
public:
    void start();
    void terminate();
private:
    void askForUserName();
    void readUserName();
    void handleUserName(const std::string& userName);
    void startReceivingAndSendingMessages();
    void messageOutputFinished();
    void handleInputLine(const std::string& line);
    bool parseLine(const std::string& line);

    void asyncReadLine(void (ClientSession::* handler)(const std::string& line));
    template <class Buffer>
    void asyncWrite(const Buffer& buffer, void (ClientSession::* handler)());

    ChatServer& _server;
    boost::asio::ip::tcp::socket _socket;
    std::string _outputBuffer;
    bool _sendingAllowed;
};

ClientSession::ClientSession(ChatServer& server, boost::asio::io_service &ioService) :
    _sendingAllowed(false) { }

void ClientSession::start() {
    askForUserName();
}

void ClientSession::askForUserName() {
    asyncWrite(boost::asio::buffer("What's your name?\n"), &ClientSession::readUserName);
}

void ClientSession::readUserName() {
    asyncReadLine(&ClientSession::handleUserName);
}

```

Implementacja ClientSession::start cd

```
void ClientSession::handleUserName(const std::string& userName) {
    if (_server.setClientName(shared_from_this(), userName)) {
        _outputBuffer = "Welcome to the chat, " + userName + "!\n";
        asyncWrite(boost::asio::buffer(_outputBuffer), &ClientSession::startReceivingAndSendingMessages);
    }
    else {
        _outputBuffer = "Name '" + userName + "' is already taken, invent another one.\n";
        asyncWrite(boost::asio::buffer(_outputBuffer), &ClientSession::askForUserName);
    }
}

void ClientSession::startReceivingAndSendingMessages() {
    _sendingAllowed = true;
    if (!_messages.empty()) {
        asyncWrite(boost::asio::buffer(*_messages.front()), &ClientSession::messageOutputFinished);
    }
    asyncReadLine(&ClientSession::handleInputLine);
}

void ClientSession::handleInputLine(const std::string& line) {
    if (parseLine(line)) {
        asyncReadLine(&ClientSession::handleInputLine);
    }
    else {
        terminate();
    }
}
```

Trudności programowania asynchronicznego

- Jedna metoda `ClientSession::readerThread` została rozbita na 4. Metoda może zainicjować tylko jedną operację asynchroniczną na gnieźdoku; po zrobieniu tego musi wyjść. W szczególności na jednym gnieźdoku może być aktywna co najwyżej jedna operacja zapisu i co najwyżej jedna operacja odczytu.
- Komunikaty o powodzeniu lub niepowodzeniu logowania w wersji synchronicznej trzymaliśmy na stosie. W wersji asynchronicznej musimy trzymać je w polu klasy, ponieważ zmienne lokalne nie są zachowywane.

Implementacja `ClientSession::asyncReadLine`

```
class ClientSession {  
private:  
    void handleReadError(const boost::system::error_code& error);  
    std::string readLineFromClient();  
  
    friend class ReadHandler;  
}  
  
void ClientSession::asyncReadLine(void (ClientSession::* handler)(const std::string&)) {  
    boost::asio::async_read_until(_socket, _inputBuffer, '\n',  
                                  ReadHandler(handler, shared_from_this()));  
}
```

Implementacja ClientSession::asyncReadLine cd

```

class ReadHandler {
public:
    ReadHandler(void (ClientSession::* handler)(const std::string&),
               const std::shared_ptr<ClientSession>& client) :
        _handler(handler),
        _client(client) { }

    ReadHandler(void (ClientSession::* handler)(const std::string&),
               std::shared_ptr<ClientSession>&& client) :
        _handler(handler),
        _client(client) { }

    void operator()(const boost::system::error_code& error, size_t) {
        if (error) {
            _client->handleReadError(error);
            return;
        }
        std::string line = _client->readLineFromClient();
        ((*_client).*_handler)(line);
    }

private:
    void (ClientSession::* _handler)(const std::string&);
    std::shared_ptr<ClientSession> _client;
};

void ClientSession::handleReadError(const boost::system::error_code& error) {
    std::cout << "Client_reading_error:_" << error.message() << std::endl;
    terminate();
}

std::string ClientSession::readLineFromClient() {
    std::istream stream(&_amp;inputBuffer);
    std::string line;
    std::getline(stream, line);
    return line;
}

```

boost::asio::async_read_until

`async_read_until` to asynchroniczny odpowiednik funkcji `read_until`. Oprócz tych samych argumentów co `read_until`, przyjmuje do dodatkowo wywoływalny obiekt o sygnaturze `void (const boost::system::error_code&, size_t)`. Po zakończeniu operacji obiekt ten jest wołany z kodem błędu i liczbą przeczytanych bajtów, odpowiednio.

Implementacja `ClientSession::asyncWrite`

```
class ClientSession {  
private:  
    void handleWriteError(const boost::system::error_code& error);  
  
    friend class WriteHandler;  
};  
  
template <class Buffer>  
void ClientSession::asyncWrite(const Buffer& buffer, void (ClientSession::* handler)()) {  
    boost::asio::async_write(_socket, buffer, WriteHandler(handler, shared_from_this()));  
}
```

Implementacja ClientSession::asyncWrite cd

```

class WriteHandler {
public:
    WriteHandler(void (ClientSession::* handler)(), const std::shared_ptr<ClientSession>& client) :
        _handler(handler),
        _client(client) { }

    WriteHandler(void (ClientSession::* handler)(), std::shared_ptr<ClientSession>&& client) :
        _handler(handler),
        _client(client) { }

    void operator()(const boost::system::error_code& error, size_t) {
        if (error) {
            _client->handleWriteError(error);
            return;
        }
        ((*_client).*_handler)();
    }

private:
    void (ClientSession::* _handler)();
    std::shared_ptr<ClientSession> _client;
};

void ClientSession::handleWriteError(const boost::system::error_code& error) {
    std::cout << " Client_writing_error:_" << error.message() << std::endl;
    terminate();
}

```


boost::asio::async_write

`async_write` to asynchroniczny odpowiednik funkcji `write`. Oprócz tych samych argumentów co `write`, przyjmuje do dodatkowo wywołujący obiekt o sygnaturze `void (const boost::system::error_code&, size_t)`. Po zakończeniu operacji obiekt ten jest wołany z kodem błędu i liczbą zapisanych bajtów, odpowiednio.

ClientSession::asyncReadLine i ClientSession::asyncWrite – podsumowanie

Dzięki sprytniej implementacji uniknęliśmy manualnej obsługi błędów po każdym asynchronicznym wywołaniu i udało się oddzielić kod obsługujący błędy od kodu obsługującego zwykłą logikę.

Implementacja `ClientSession::sendMessage` i `ChatServer::broadcast`

```

void ClientSession::sendMessage(const std::shared_ptr<std::string> &msg) {
    bool startSending = !_messages.empty() && !_sendingAllowed;
    _messages.push_back(msg);
    if (startSending) {
        asyncWrite(boost::asio::buffer(*_messages.front()), &ClientSession::messageOutputFinished);
    }
}

void ClientSession::messageOutputFinished() {
    assert(!_sendingAllowed);
    assert(!_messages.empty());
    _messages.pop_front();
    if (!_messages.empty()) {
        asyncWrite(boost::asio::buffer(*_messages.front()), &ClientSession::messageOutputFinished);
    }
}

void ChatServer::broadcast(ClientSession& client, const std::shared_ptr<std::string>& msg) {
    for (const auto& kvPair : _namesToClients) {
        ClientSession* receiver = kvPair.second.get();
        if (receiver != &client) {
            receiver->sendMessage(msg);
        }
    }
}

```

Implementacja `ClientSession::terminate` i `ChatServer::removeClient`

```
void ClientSession::terminate() {  
    _socket.cancel();  
    _server.removeClient(*this);  
}  
  
void ChatServer::removeClient(ClientSession& client) {  
    _namesToClients.erase(client.getName());  
}
```

boost::asio::basic_io_object::cancel

Metoda `cancel` z klasy `basic_io_object`, po której dziedziczy `socket`, usuwa wszystkie zarejestrowane handlers operacji asynchronicznych związane z tym obiektem.

Implementacja `ChatServer::shutdown()`

```
void ChatServer::shutdown() {  
    _ioService.stop();  
}
```

```
boost::asio::io_service::stop
```

Metoda stop powoduje zakończenie pętli głównej w jej następnym obrocie – po zakończeniu handlera, który zawołał stop, run zakończy się.

Serwer asynchroniczny z callbackami – podsumowanie

Zalety:

- Brak problemów ze współbieżnością.
- Prosta sekwencja zakończenia programu.
- Duża wydajność.

Wady:

- „Odwrócone” sterowanie utrudnia implementację skomplikowanych algorytmów dialogu z klientem. Szczególnie niewdzięczne do implementacji są zagnieżdżone pętle.
- Stan programu musi być explicite przechowywany w polach klasy.
- Standardowo używany jest tylko jeden rdzeń. Jest możliwość uruchomienia wielu pętli `io_service::run` w wielu wątkach, ale wtedy problemy ze współbieżnością wracają.

Wątki kooperatywne: definicja

Wątki kooperatywne (green threads) to wątki zrealizowane w przestrzeni użytkownika, niezależnie od systemu operacyjnego. Podobnie jak zwykły wątek, wątek kooperatywny posiada swoją kopię stanu procesora i stos. Wątki kooperatywne przełączane są **manualnie**, na własne żądanie. Stan procesora jest wtedy zachowywany, a sterowanie jest oddawane do **schedulera** działającego w przestrzeni użytkownika, który wybiera wątek, który zostanie wznowiony.

Implementacja ChatServer::run

```
class ChatServer {  
private:  
    void ChatServer::acceptThread(boost::asio::yield_context yield);  
}  
  
void ChatServer::run() {  
    boost::asio::spawn(_ioService, std::bind(&ChatServer::acceptThread, this, _1));  
    _ioService.run();  
}  
  
void ChatServer::acceptThread(boost::asio::yield_context yield) {  
    boost::system::error_code ec;  
    while (true) {  
        std::shared_ptr<ClientSession> client = std::make_shared<ClientSession>(*this, _ioService);  
        _acceptor.async_accept(client->socket(), yield[ec]);  
        if (ec) {  
            std::cout << "Accept_error:~" << ec.message() << std::endl;  
            shutdown();  
        }  
        client->start();  
    }  
}
```

boost::asio::spawn

Funkcja `spawn` uruchamia nowy wątek kooperatywny. Pierwszym argumentem jest `io_service`, a drugim obiekt wywołalny o sygnaturze `void (boost::asio::yield_context)`.

boost::asio::yield_context

`yield_context`, to klasa wykonująca całą magię: potrafi wstrzymywać i wznowiać nasz wątek.

`yield_context::operator[]` (`boost::system::error_code&`) zachowuje stan wątko i zwraca obiekt wywoływalny pasujący do wszystkich operacji asynchronicznych. Ten wywoływalny obiekt po zwołaniu obudzi nasz wątek, a kod błędu przekazany jako argument do `operator[]` zostanie ustawiony na kod błędu zwrócony przez operację asynchroniczną.

Naszim schedulerem jest więc `io_service`, który przełącza wątki wołając handlers dla zdarzeń.

Implementacja `ClientSession::start`

```
class ClientSession {  
private:  
    void readerThread(boost::asio::yield_context yield);  
    void writerThread(boost::asio::yield_context yield);  
};  
  
void ClientSession::start() {  
    boost::asio::spawn(_ioService, std::bind(&ClientSession::readerThread, shared_from_this(), _1));  
    boost::asio::spawn(_ioService, std::bind(&ClientSession::writerThread, shared_from_this(), _1));  
}
```

Implementacja ClientSession::readerThread

```

class ClientSession {
private:
    std::string readLineFromClient(boost::asio::yield_context yield);
    bool parseLine(const std::string& line);
    template <class Buffer>
    void asyncWrite(const Buffer& buffer, boost::asio::yield_context yield);
};

void ClientSession::readerThread(boost::asio::yield_context yield) {
    try {
        bool loginSuccessfull = false;
        while (!loginSuccessfull) {
            asyncWrite(boost::asio::buffer("What's your name?\n"), yield);
            std::string name = readLineFromClient(yield);
            if ((loginSuccessfull = _server.setName(shared_from_this(), name))) {
                std::string response = "Welcome to the chat, " + name + "!\n";
                asyncWrite(boost::asio::buffer(response), yield);
            }
            else {
                std::string response = "Name " + name + " is already taken, invent another one.\n";
                asyncWrite(boost::asio::buffer(response), yield);
            }
        }

        while (parseLine(readLineFromClient(yield)));
    }
    catch (std::exception& ex) {
        std::cout << "Client_reader_thread_exception: " << ex.what() << std::endl;
    }

    onReaderShutdown();
}

```

Implementacja ClientSession::readerThread cd

```
std::string ClientSession::readLineFromClient(boost::asio::yield_context yield) {
    boost::system::error_code ec;
    boost::asio::async_read_until(_socket, _inputBuffer, '\n', yield[ec]);
    if (ec) {
        throw boost::system::system_error(ec);
    }
    std::istream stream(&_inputBuffer);
    std::string line;
    std::getline(stream, line);
    return line;
}

template <class Buffer>
void ClientSession::asyncWrite(const Buffer& buffer, boost::asio::yield_context yield) {
    boost::system::error_code ec;
    boost::asio::async_write(_socket, buffer, yield[ec]);
    if (ec) {
        throw boost::system::system_error(ec);
    }
}
```

ClientSession::readerThread – wnioski

- Kod bardzo podobny jak w wersji wielowątkowej. Jedyne, co musimy zmienić, to gdy chcemy w jakiejś metodzie wykonać „blokującą” operację, musimy przepropagować do niej `yield_context`.
- Wyjątki znów działają.
- Znow możemy mieć bufory na stosie.

Implementacja ClientSession::writerThread i ClientSession::sendMessage

```
class ClientSession {
private:
    ConditionVariable _writerCondition;
};

void ClientSession::writerThread(boost::asio::yield_context yield) {
    try {
        boost::system::error_code ec;
        bool run = true;
        while (run) {
            auto msg = getMessage(yield);
            if (msg) {
                asyncWrite(boost::asio::buffer(*msg), yield);
            }
            else {
                run = false;
            }
        }
    }
    catch (std::exception& ex) {
        std::cout << "Client_writer_thread_exception:~" << ex.what() << std::endl;
    }

    onWriterShutdown();
}
```

Implementacja `ClientSession::writerThread` i `ClientSession::sendMessage` cd

```
std::shared_ptr<std::string> ClientSession::getMessage(boost::asio::yield_context yield) {
    _writerCondition.wait(yield,
        [this]() { return _state != ALL_RUNNING || !_outputData.empty(); });
    if (_state != ALL_RUNNING) {
        return std::shared_ptr<std::string>();
    }
    else {
        auto msg = _outputData.front();
        _outputData.pop_front();
        return msg;
    }
}

void ClientSession::sendMessage(const std::shared_ptr<std::string>& msg) {
    _outputData.push_back(msg);
    _writerCondition.notify_one();
}
```

Co to jest ConditionVariable?

Jak dotąd kod używający wątków kooperatywnych był bardzo podobny do kodu zwykłego programu wielowątkowego.

Nie potrzebujemy mutexów, ponieważ nie mamy „prawdziwej” współbieżności (przełączamy wątki na żądanie, kiedy stan pól w klasie jest spójny).

Potrzebujemy jednak funkcjonalności `condition_variable`: możliwości usypiania i wznawiania wątku w zależności od zadanego warunku.

Musimy napisać to sami!

Implementacja ConditionVariable

```

class ConditionVariable {
public:
    ConditionVariable(boost::asio::io_service &ioService);

    template <class Predicate>
    void wait(boost::asio::yield_context yield, Predicate pred);

    void notify_one();
    void notify_all();
private:
    boost::asio::deadline_timer _timer;
};

ConditionVariable::ConditionVariable(boost::asio::io_service& ioService) :
    _timer(ioService) { }

template <class Predicate>
void ConditionVariable::wait(boost::asio::yield_context yield, Predicate pred) {
    boost::system::error_code ec;
    while (! pred()) {
        _timer.async_wait(yield[ec]);
        if (ec == boost::asio::error::operation_aborted) {
            return;
        }
        else {
            throw boost::system::system_error(ec);
        }
    }
}

```

Implementacja ConditionVariable cd

```
void ConditionVariable::notify_one() {  
    _timer.cancel_one();  
}  
  
void ConditionVariable::notify_all() {  
    _timer.cancel();  
}
```

boost::asio::deadline_timer

`boost::asio::deadline_timer` to klasa implementująca budzik. Przy pomocy metody `async_wait` można zarejestrować callback, który zostanie wywołany po określonym czasie lub w zadanym momencie czasowym (mniej-więcej). `ConditionVariable` nie nakręca budzika (nie precyzuje, kiedy ma być zawołany callback), więc będzie spać w nieskończoność (callback nigdy nie zostanie wywołany), chyba że zostanie zawołana metoda `cancel` lub `cancel_one`, która powoduje natychmiastowe wywołanie callbacka z błędem `boost::asio::error::operation_aborted`. Ponieważ naszym callbackiem jest `yield_context`, wywołanie go spowoduje przełączenie kontekstu i obudzenie wątku śpiącego wątku, czyli to o co nam chodziło.

Implementacja sprzętania

```
void ClientSession::onReaderShutdown() {  
    int oldState = _state;  
    _state = oldState | READER_TERMINATED;  
    if (oldState & WRITER_TERMINATED) {  
        _server.removeClient(*this);  
    }  
    else {  
        _writerCondition.notify_one();  
    }  
}  
  
void ClientSession::terminate() {  
    _state |= TERMINATE_REQUESTED;  
    _socket.cancel();  
    _writerCondition.notify_all();  
}  
  
void ClientSession::terminate() {  
    _state |= TERMINATE_REQUESTED;  
    _socket.cancel();  
    _writerCondition.notify_all();  
}  
  
void ChatServer::shutdown() {  
    _ioService.stop();  
}
```

Serwer asynchroniczny z wykorzystaniem wątków kooperatywnych – podsumowanie

Zalety:

- „Prosty” przepływ sterowania, kod podobny do programu wielowątkowego.
- Stan może być przechowywany na stosie.
- Brak problemów ze współbieżnością.
- Prosty sposób wyjścia z programu.
- Niezła wydajność.

Wady:

- Standardowo używa tylko jednego rdzenia procesora. Można temu zaradzić podobnie jak w przypadku wersji asynchronicznej z użyciem callbacków, poprzez uruchomienie `io_service::run` w wielu „prawdziwych” wątkach jednocześnie, ale problemy ze współbieżnością powrócą.