

**AKADEMIA GÓRNICZO-HUTNICZA
IM. STANISŁAWA STASZICA W KRAKOWIE**

Wydział Elektrotechniki, Automatyki, Informatyki i Elektroniki
Katedra Informatyki



PROJEKT INŻYNIERSKI

**PLATFORMA DO AUTOMATYCZNYCH
AKTUALIZACJI OPROGRAMOWANIA NA
URZĄDZENIACH ZDALNYCH. -
DOKUMENTACJA TECHNICZNA**

**PRZEMYSŁAW DĄBEK, ROMAN JANUSZ
TOMASZ KOWAL, MAŁGORZATA WIELGUS**

OPIEKUN:
dr inż. Wojciech Turek

Kraków 2012

OŚWIADCZENIE AUTORA PRACY

OŚWIADCZAM, ŚWIADOMY(-A) ODPOWIEDZIALNOŚCI KARNEJ ZA PO-
ŚWIADCZENIE NIEPRAWDY, ŻE NINIEJSZY PROJEKT WYKONAŁEM(-AM)
OSOBIŚCIE I SAMODZIELNIE W ZAKRESIE OPISANYM W DALSZEJ CZĘŚCI
DOKUMENTU I ŻE NIE KORZYSTAŁEM(-AM) ZE ŹRÓDEŁ INNYCH NIŻ
WYMIENIONE W DALSZEJ CZĘŚCI DOKUMENTU.

.....

PODPIS

Spis treści

1	Cel prac i wizja produktu	5
1.1	Wstęp	5
1.2	Słownik	5
1.3	Odnosińki	5
1.4	Opis problemu	6
1.5	Opis użytkownika i zewnętrznych podsystemów	6
1.6	Opis produktu	6
1.7	Wymagania funkcjonalne i ich priorytety	6
1.8	Inne wymagania dotyczące produktu	7
1.9	Wstępna analiza ryzyka	7
2	Koncepcja Architektury	7
2.1	Kontekst działania systemu	7
2.2	Wewnętrzna struktura systemu	7
2.3	Obsługa przykładowego żądania użytkownika	9
3	Rozszerzona koncepcja architektury - opis komponentów platformy	9
3.1	Backend (sup_server_management)	9
3.2	Klient serwera zarządzającego (na urządzeniu zdalnym)	9
3.3	Interfejs pomiędzy serwerem, a klientem	10
3.4	Serwer ftp	10
3.5	Baza danych (Mnesia)	10
3.6	Graficzny interfejs użytkownika (serwer http - Mochiweb)	10
4	Szczegóły protokołu komunikacyjnego i sesji zarządzania	10
4.1	Diagram komunikacji sesji zarządzania	11
4.2	Szczegóły przebiegu sesji z punktu widzenia urządzenia	11
4.3	Szczegóły sesji z punktu widzenia serwera zarządzającego	12
4.4	Cykl życia zadania <i>job</i>	12
5	Baza danych	13
5.1	Diagram bazy danych	13
6	Zarządzanie release'ami i paczkami debiana	14
6.1	Węzeł erlangowy	14
6.1.1	Zarządzanie	16
6.2	Dekompozycja w pakiety .deb	16
6.2.1	Mechanizmy obsługi pakietów .deb przez menedżera pakietów	17
6.2.2	Maintainer scripts	17
6.3	Operacje na pakietach a aktualizacja węzła	18
6.4	Działanie skryptów zarządzających dla pakietów węzła erlangowego	19
6.4.1	Pakiet bazowy	19

6.4.2	Pakiety aplikacji erlangowych	19
6.4.3	Pakiet główny	19

1. Cel prac i wizja produktu

1.1. Wstęp

Celem niniejszego rozdziału jest ogólne nakreślenie i scharakteryzowanie wymagań stawianych systemowi ze względu na jego przeznaczenie i sposób użycia, a także określenie najważniejszych założeń jego realizacji. Wszelkie decyzje implementacyjne nie są tu podejmowane i opisane zostaną w następnych rozdziałach.

1.2. Słownik

Pojęcie	Definicja
Serwer główny	Serwer, do którego łączą się urządzenia zdalne w celu przekazania zebranych danych.
Urządzenie zdalne	Urządzenie znajdujące się w terenie, może mieć ograniczone zasoby sprzętowe oraz zawodne połączenie z serwerem głównym.
Repozytorium oprogramowania	Specjalny serwer platformy, na którym znajduje się software.
Węzeł	Środowisko uruchomieniowe Erlanga z nadaną nazwą.
Sieć węzłów	Węzły połączone w sieć za pomocą Erlangowych mechanizmów.
Aplikacja	Program implementujący wzorzec projektowy OTP Application.

1.3. Odnosniki

- <http://beagleboard.org/> - opis przykładowego urządzenia, z którym powinna współpracować platforma
- <http://alancastro.org/2010/05/01/erlang-application-management-with-rebar.html> - Rebar: narzędzie do budowania aplikacji
- <http://www.angstrom-distribution.org/> - Dystrybucja Linuxa na urządzenia wbudowane
- <http://erlang.org/pipermail/erlang-questions/2011-April/057375.html> oraz
- https://fedoraproject.org/wiki/Summer_coding_ideas_for_2011#Better_Erlang_support - Projekt dotyczący stworzenia paczek rpm z aplikacji Erlangowych

1.4. Opis problemu

Problem: Duża ilość zdalnych urządzeń rozmieszczonych w terenie. Urządzenia komunikują się przez zawodną sieć. Na różnych urządzeniach działają różne wersje aplikacji. Zachodzi potrzeba aktualizacji oprogramowania na grupie urządzeń. Rozwiązanie: Platforma umożliwi monitorowanie oraz aktualizację wersji aplikacji na grupach urządzeń.

1.5. Opis użytkownika i zewnętrznych podsystemów

Użytkownikiem systemu jest osoba odpowiedzialna za oprogramowanie w systemie składającym się z urządzeń zdalnych. System składa się z dużej liczby tych urządzeń, które mogą mieć mocno ograniczone zasoby sprzętowe (np. Beagleboard). Urządzenia mogą mieć różne architektury. Urządzenia będą łączyć się z serwerem głównym, do którego przesyłają zebrane dane. Komunikacja odbywa się za pomocą zawodnego połączenia (np. GSM).

1.6. Opis produktu

Produkt będzie składał się z serwera zawierającego repozytorium oprogramowania. Serwer będzie miał za zadanie monitorować jakie wersje aplikacji znajdują się na konkretnych urządzeniach i grupach urządzeń. Zostanie udostępniony interfejs webowy, dzięki któremu można będzie wybrać urządzenia (lub ich grupy), na których chcemy przeprowadzić aktualizację i sprawdzić jakie aplikacje są zainstalowane. Ponieważ nie zawsze możliwe jest połączenie z wybranym urządzeniem, serwer powinien przechowywać jego stan. W momencie uzyskania połączenia z urządzeniem serwer powinien wykonać zaplanowane aktualizacje.

1.7. Wymagania funkcjonalne i ich priorytety

Platforma:

- monitoruje, czy dane urządzenie jest dostępne *10*
- monitoruje zainstalowane aplikacje oraz ich wersje na urządzeniach *10*
- rejestruje urządzenia *10*
- pozwala na definiowanie grup urządzeń *4*
- umożliwia aktualizację i instalację aplikacji na pojedynczych urządzeniach *8*
- umożliwia aktualizację i instalację aplikacji na grupach urządzeń *5*
- umożliwia aktualizację i instalację za pomocą systemowych narzędzi takich jak apt *7*
- webowy interfejs użytkownika *3*
- umożliwia tworzenie paczek aplikacji dedykowanych dla platformy wraz ze skryptami instalacyjnymi *6*

1.8. Inne wymagania dotyczące produktu

- Obsługa między 1000 - 10000 urządzeń
- Obsługa różnych architektur i systemów operacyjnych
- Prawidłowe działanie w przypadku zrywających się połączeń
- Wymagania stawiane dokumentacji:
 - Podręcznik użytkownika
 - Podręcznik instalacji i konfiguracji.
 - Dokumentacja techniczna - dokumentacja kodu, opis testów.

1.9. Wstępna analiza ryzyka

- brak czasu ze względu na inne projekty na studiach, prawdopodobieństwo 10, skutki 8
- brak możliwości przetestowania na dużej ilości urządzeń zdalnych, prawdopodobieństwo 10, skutki 3
- nieznamość niektórych narzędzi systemowych do aktualizacji oprogramowania, prawdopodobieństwo 5, skutki 6
- brak doświadczenia w pisaniu oprogramowania na niektóre architektury, prawdopodobieństwo 8, skutki 5
- brak doświadczenia z używaniem sieci innych niż Ethernet, prawdopodobieństwo 6, skutki 6

2. Koncepcja Architektury

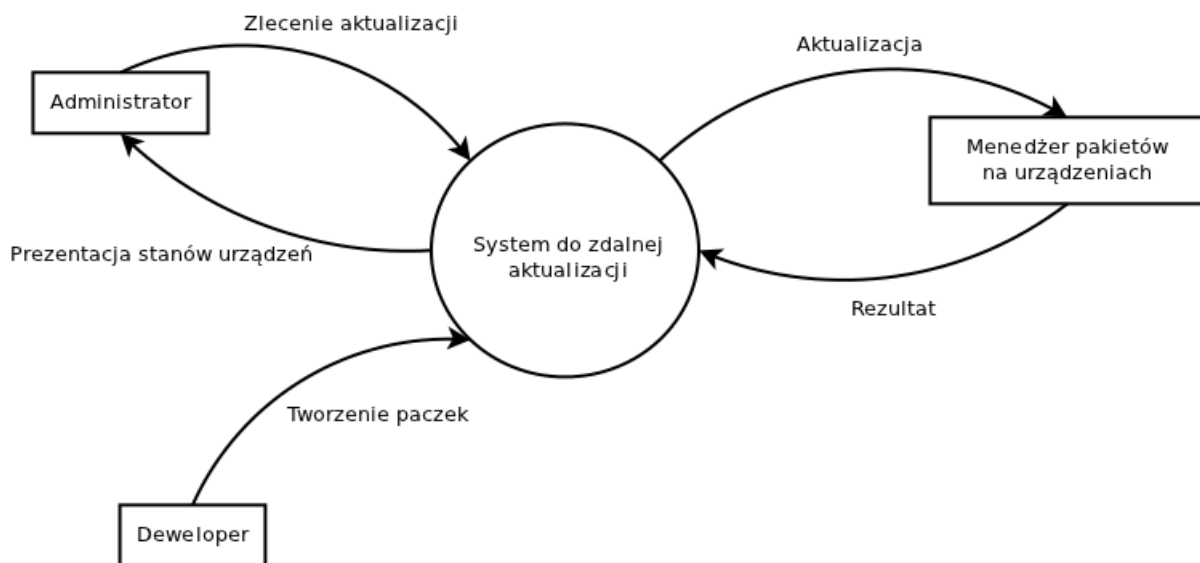
2.1. Kontekst działania systemu

Deweloperzy dostarczają paczki menedżera pakietów *apt* i umieszczają je na serwerze. Następnie administrator zleca aktualizację wielu urządzeń jednocześnie. Dalej system zleca menedżerowi pakietów aktualizację. Na podstawie zwróconego rezultatu, system prezentuje użytkownikowi stan poszczególnych urządzeń.

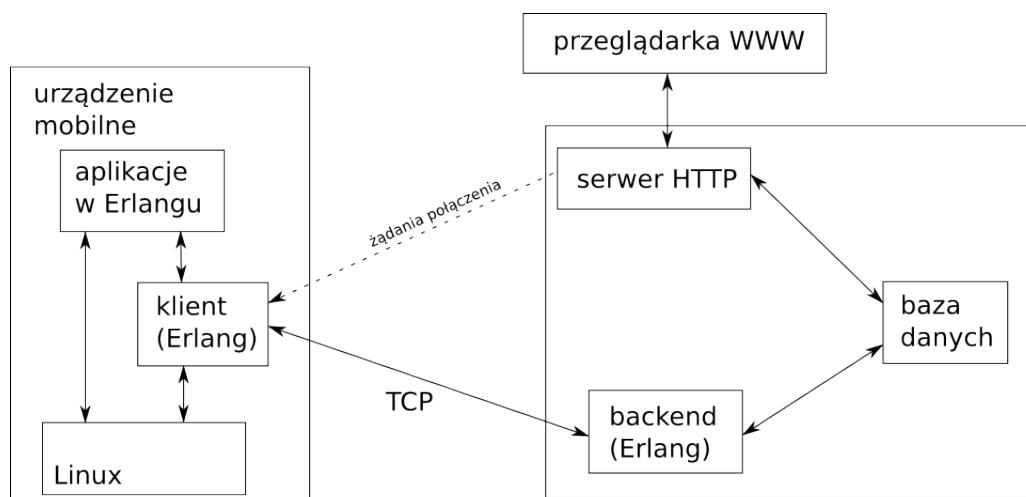
2.2. Wewnętrzna struktura systemu

Na diagramie prostokątem po lewej zaznaczono urządzenie mobilne. Działa na nim pewna dystrybucja linuxa. Uruchomiona jest maszyna wirtualna erlanga wraz z działającą aplikacją (aplikacjami). Dodatkowo powinien zostać uruchomiony klient naszej platformy.

Po prawej stronie znajdują się (od góry) administrator korzystający z webowego interfejsu, serwer HTTP (mochiweb), backend platformy zaimplementowany w erlangu, baza danych i repozyterium pakietów.



Rysunek 1: Diagram kontekstowy



Rysunek 2: Schemat architektury systemu

2.3. Obsługa przykładowego żądania użytkownika

- żądanie z przeglądarki przesyłane jest do serwera http
- jest interpretowane i wywoływane są odpowiednie funkcje backendu platformy
- backend czeka na połączenie ze zdalnym urządzeniem, urządzenie łączy się z serwerem głównym co określony interwał czasu
- przez klienta na zdalnej maszynie odbierane jest polecenie (na przykład ściągnięcia nowej wersji oprogramowania)
- uruchamiane są odpowiednie polecenia systemu linux (np. apt-get)
- po ich zakończeniu klient wysyła powiadomienie o wykonaniu operacji do serwera
- serwer po odebraniu wiadomości zapisuje nowy stan urządzenia w bazie

3. Rozszerzona koncepcja architektury - opis komponentów platformy

3.1. Backend (sup_server_management)

Aplikacja erlangowa, która odpowiada za całość automatycznego zarządzania urządzeniem. Podejmuje wszystkie decyzje o tym, jakie czynności ma wykonać urządzenie oraz zleca ich wykonanie. Obejmuje to przede wszystkim:

- aktualizację oprogramowania
- monitorowanie stanu urządzenia
- zarządzanie konfiguracją urządzenia

Decyzje o czynnościach, które należy wykonać na urządzeniu podejmowane są na podstawie danych wyciągniętych z bazy danych na serwerze oraz wiadomości przesłanych bezpośrednio przez urządzenie podczas połączenia.

Dane w bazie mogą pochodzić od serwera zarządzającego lub są dodane przez użytkownika za pomocą interfejsu webowego.

Na każde połączenie urządzenia z serwerem spawnowany jest jeden proces erlangowy.

3.2. Klient serwera zarządzającego (na urządzeniu zdalnym)

Jest to aplikacja erlangowa, która komunikuje się z serwerem zarządzającym i wykonuje zlecone przez niego zadania na urządzeniu zdalnym. Klient nie podejmuje samodzielnie żadnych decyzji związanych z czynnościami, które należy wykonać, wykonuje jedynie polecenia przychodzące z serwera i odpowiada odsyłając dokładne rezultaty wykonywanych poleceń. W związku z tym, że nie możemy zakładać dostępności urządzenia zdalnego z serwera, przyjęliśmy, że

połączenie zawsze inicjowane jest przez klienta. Nie znaczy to, że nie zakładamy żadnej możliwości notyfikacji klienta, jednak nie możemy przyjąć żadnej uniwersalnej metody takiej notyfikacji. Jeżeli mamy możliwość połączenia się z urządzeniem przez SSH, możemy zlecić mu natychmiastowe połączenie do serwera. Preferowanym sposobem wykonania żądania połączenia jest wysłanie go bezpośrednio z serwera http na żądanie interfejsu użytkownika.

3.3. Interfejs pomiędzy serwerem, a klientem

Klient komunikuje się przede wszystkim z bazą danych na serwerze i zapisuje w niej dane, na podstawie których serwer podejmuje decyzje, co do wykonywanych czynności.

3.4. Serwer ftp

Służy do przechowywania archiwów z erlangowymi releasami.

3.5. Baza danych (Mnesia)

Stanowi element łączący serwer zarządzający i serwer http.

3.6. Graficzny interfejs użytkownika (serwer http - Mochiweb)

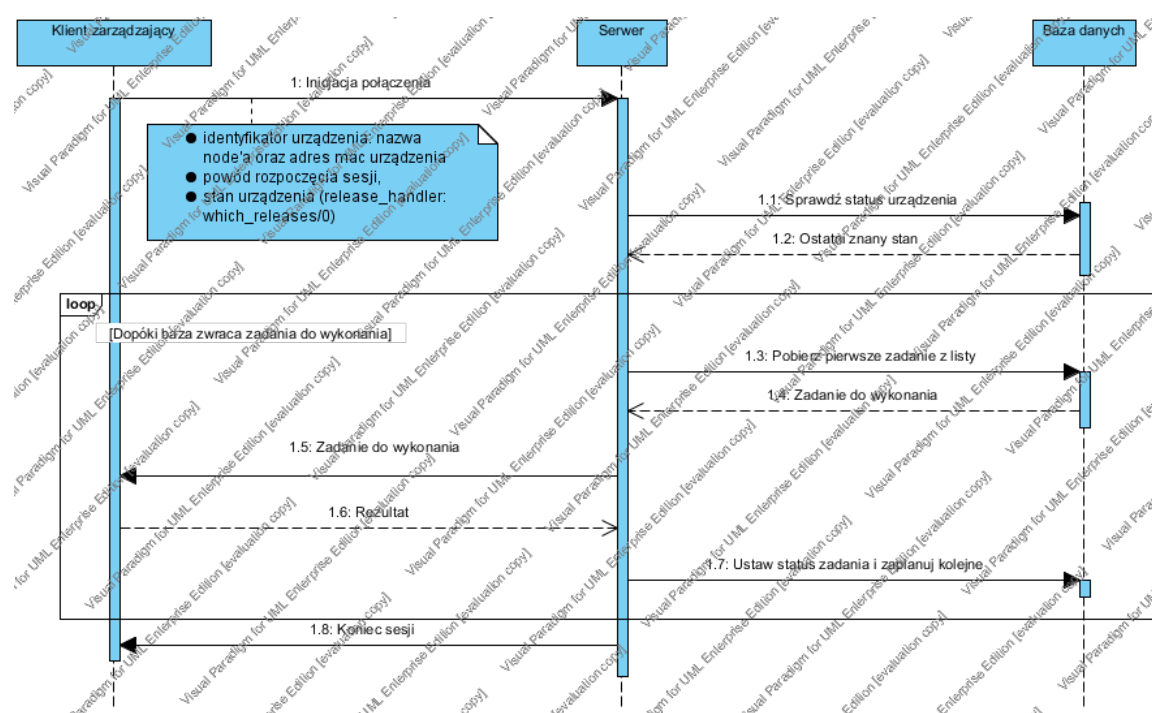
Służy do wyświetlania stanu urządzeń zapisanego w bazie danych oraz zapisywania do bazy poleceń dla konkretnych urządzeń. Serwer nie komunikuje się bezpośrednio z serwerem zarządzającym. Robi to pośrednio przez zapisywanie żądań do bazy danych. W związku z tym wykonanie żądań nie jest natychmiastowe. Jeżeli zależy nam, aby zmiany odniosły skutek natychmiastowy, należy wykorzystać mechanizm żądania połączenia (connection request). Proces wygląda następująco:

- Użytkownik podłącza się do node'a Erlangowego i wywołuje funkcję `sup_server_management:trigger_session(Reason)`.
- Urządzenie rozpoczyna komunikację z serwerem zarządzającym
- Serwer zarządzający zleca mu zadania na podstawie danych w bazie

Wraz z żądaniem połączenia można przesłać token. Klient przesyła ten token do serwera zarządzającego. Jest to dodatkowa informacja, na podstawie której serwer zarządzający wybiera zadania. W ten sposób można połączyć konkretne zadania z danym żądaniem połączenia.

4. Szczegóły protokołu komunikacyjnego i sesji zarządzania

Połączenie nawiązywane jest za pomocą tcp (gen_tcp). Przesyłane wiadomości są termami erlangowymi serializowanymi za pomocą funkcji `term_to_binary/1`. Komunikację obejmującą jedno połączenie nazywamy sesją zarządzania.



Rysunek 3: Diagram komunikacji sesji zarządzania

4.1. Diagram komunikacji sesji zarządzania

Na diagramie przedstawiono komunikację pomiędzy trzema częściami systemu:

- Klientem zarządzającym na urządzeniu mobilnym
- Serwerem *sup_server_management*
- Bazą danych na serwerze

Sesję zawsze rozpoczyna klient, który może znajdować się za NATem. W bazie przechowywana jest lista zadań, które użytkownik zaplanował dla danego urządzenia. Dzięki danym przesłanym przy inicjacji połączenia można zidentyfikować urządzenie. Jeżeli są jakieś zadania do wykonania, są one pobierane z bazy danych i przekazywane urządzeniu. Na podstawie zwróconego rezultatu podejmuje się decyzję o zmianie statusu zadania. Jeżeli nie ma więcej zadań do wykonania, następuje zakończenie sesji.

4.2. Szczegóły przebiegu sesji z punktu widzenia urządzenia

Sesja zawsze inicjowana jest przez urządzenie. Może to nastąpić z kilku powodów:

- klient zarządzający jest uruchamiany w wyniku zewnętrznego żądania połączenia
- okresowe żądanie

W razie potrzeby możemy dodać dodatkowe zdarzenia prowadzące do rozpoczęcia sesji (na przykład notyfikowanie o zmianie stanu urządzenia).

Sesja rozpoczyna się wiadomością od urządzenia do serwera. Wiadomość ta zawiera między innymi:

- identyfikator urządzenia składający się z nazwy node'a oraz adresu mac urządzenia
- powód rozpoczęcia sesji,
- stan urządzenia (w tym definicje zainstalowanych releasów erlangowych - `release_handler:which_releases/0`)

Serwer przesyła kolejne zadania dla urządzenia do wykonania. Przesyła je pojedynczo i za każdym razem czeka na rezultat. Sesja kończy się wysłaniem do urządzenia informacją o zakończeniu sesji.

4.3. Szczegóły sesji z punktu widzenia serwera zarządzającego

W momencie otrzymania od urządzenia początkowej wiadomości, na podstawie tej wiadomości oraz informacji z bazy danych, serwer tworzy początkową listę czynności do wykonania na kliencie oraz inicjuje dane sesji (`SessionData?`) dostępne i niezmiennie w czasie trwania całej sesji. Czynność z punktu widzenia serwera to krótka następującej postaci: `Handler = Job, Module, Function, Extra Job = term() Module = atom() Function = fun(Job, Message, SessionData?, Extra) -> Handlers Extra = Message = term()` `Job` jest to wiadomość, która zostanie przesłana do urządzenia. `Module` oraz `Function` definiują funkcję, która zostanie wywołana na serwerze po otrzymaniu rezultatu zadania od urządzenia. `Extra` jest dowolną dodatkową informacją, która zostanie przekazana do funkcji. `Message` jest to rezultat wykonania zadania otrzymany od urządzenia.

Funkcja może zwracać kolejną listę `Handlerów`

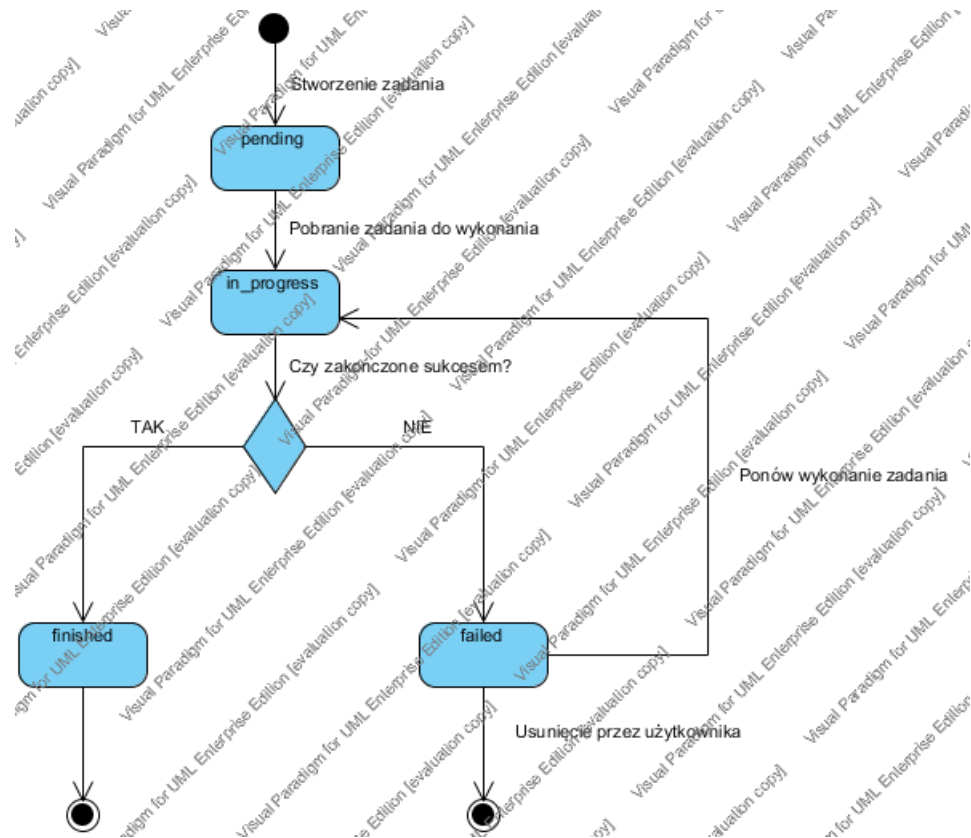
Kolejną listę `Handlerów` zwróconą przez funkcję wstawiamy na początek kolejki czynności do wykonania na urządzeniu. W ten sposób dany `Handler` może zlecić kolejne zadania zależne od własnego rezultatu (z założenia zadania obecne na jednej liście są niezależne i nie mogą przekazywać między sobą danych).

W momencie, gdy lista zadań jest pusta, serwer wysyła informację o zakończeniu sesji.

W przypadku zakończenia zadania niepowodzeniem, jest ono zostawiane na liście zadań do wykonania ze statusem "failed" i rozpoczynane jest wykonywanie kolejnego zadania na liście. Przy kolejnej sesji po raz kolejny serwer próbuje zlecić urządzeniu niewykonane zadania.

4.4. Cykl życia zadania *job*

Zadanie zostaje stworzone przez użytkownika systemu, który używa webowego interfejsu. Zadanie do wykonania zostaje zapisane w bazie ze statusem *pending*. Kiedy urządzenie zgłasza się do serwera, serwer pobiera pierwsze zaplanowane zadanie i zmienia mu status na *in_progress*. Serwer wysyła zadanie do urządzenia i oczekuje na informację zwrotną. Jeżeli urządzenie odpowie, że zadanie powiodło się, jego status zmienia się na *finished*. W przeciwnym wypadku na *failed*. Zadania, których wykonanie nie powiodło się pozostają w kolejce zadań do wykonania do czasu, kiedy użytkownik je usunie.



Rysunek 4: Cykl życia zadania

5. Baza danych

5.1. Diagram bazy danych

Baza danych (Mnesia) przechowuje stan systemu oraz jest punktem łączącym graficzny interfejs użytkownika z serwerem.

W bazie zdefiniowano następujące rekordy:

```
-record(job, {message,
              module,
              function,
              extra,
              status}).
```

message :: wiadomość wysyłana do urządzenia opisująca czynność, którą ma wykonać
 module, function :: funkcja na serwerze przyjmująca między innymi parametr extra
 status :: pending | in_progress | failed, status wykonywanego zadania

```
-record(release, {name,
                  version}).
```

name :: nazwa pliku ze spakowanym releasem
 version :: string opisujący wersję releasu

środowisko erlangowe zawierające erlangowy runtime, skrypty do zarządzania węzłem oraz samo oprogramowanie wraz z całością konfiguracji. Oprogramowanie stworzone jest zgodnie z wzorcami Erlang OTP, tzn. jest zestawem aplikacji erlangowych tworzących erlangowy release. Uruchomiony węzeł zawiera się w jednym procesie, w którym działa pojedyncza maszyna wirtualna erlanga. Szczegóły nt. wzorców Erlang OTP dostępne są w http://www.erlang.org/doc/design_principles/users_guide.html oficjalnej dokumentacji Erlanga.

W skrócie: każda aplikacja jest niezależnym fragmentem oprogramowania działającym jako http://www.erlang.org/doc/design_principles/sup Princ.html supervision tree. Release jest konfiguracją konkretnej wersji runtime'u erlangowego wraz ze zbiorem aplikacji w konkretnych wersjach. Release definiuje sposób uruchamiania węzła, co najczęściej sprowadza się do uruchomienia wszystkich aplikacji z zachowaniem relacji zależności pomiędzy nimi. Może również definiować czynności wykonywane podczas aktualizacji release'u do nowszej wersji (<http://www.erlang.org/doc/man/relup.html> relup).

Przykładowa definicja release'u (plik <http://www.erlang.org/doc/man/rel.html> rel):

```
{release, {"beagle", "2"},
  {erts, "5.8.5"},
  [{kernel, "2.14.5"},
   {stdlib, "1.17.5"},
   {sampleapp, "2.0"},
   {inets, "5.7.1"},
   {sasl, "2.1.10"},
   {sup_beagle, "1.0"}]}
```

Struktura węzła erlangowego odpowiadającego powyższemu release'owi:

```
beagle/
  bin/                                #skrypty do zarzadzania wezlem
                                      (uruchamianie, restart itp.)
    beagle
    ...
  erts-5.8.5/...                      #erlang runtime
  etc/                                #konfiguracja
    vm.args
    sys.config
  lib/                                #katalog z aplikacjami
    kernel-2.4.15/...
    stdlib-1.17.5/...
    sasl-2.1.10/...
    inets-5.7.1/...
    sup_beagle-1.0/...
    sampleapp-2.0/...
  log/...
```

```
releases/                #definicje release'u
    RELEASES
    start_erl.data
    2/
        beagle.rel        #definicja konkretnej wersji
                           #release'u
        beagle.script
        beagle.boot        #binarny skrypt bootujacy release
        relup              #definicje czynnosci podczas
                           #aktualizacji
        ...
debian/                  #folder tymczasowy dla plikow
                           #z pakietow .deb
    applications/...
    releases/...
```

6.1.1. Zarządzanie

Z punktu widzenia zarządzania oprogramowaniem w systemie docelowym na urządzeniu zdalnym, release jest niepodzielnym fragmentem oprogramowania. Oznacza to, że musi być instalowany na urządzeniu w całości i uruchamiany jako całość. Każda aktualizacja również wymaga operowania na release. Oznacza to, że dowolna zmiana w oprogramowaniu wymaga stworzenia nowej wersji całego release'u. Nie jest możliwa niezależna aktualizacja pojedynczych aplikacji. Ograniczenia te wynikają z charakteru release'u - definiuje on zestaw aplikacji podając ich konkretne wersje.

6.2. Dekompozycja w pakiety .deb

W celu zautomatyzowania instalacji i aktualizacji węzła na urządzeniu zdalnym, zawartość węzła dekomponowana jest w zestaw pakietów .deb. Podział na wiele pakietów umożliwia pobieranie podczas aktualizacji tylko tych fragmentów węzła, które uległy zmianie.

Struktura węzła dzielona jest na trzy rodzaje pakietów:

- pakiet bazowy zawiera przede wszystkim erlangowy runtime. Zawartością tego pakietu są wszystkie pliki węzła z wyjątkiem folderów lib oraz releases, które zostały wyjęte do osobnych pakietów. Pakiet nie posiada żadnych zależności.
- pakiety zawierające aplikacje erlangowe. Zawartością każdego pakietu jest podfolder folderu lib odpowiadający danej aplikacji. Każdy pakiet jest zależny od pakietu bazowego oraz pakietów odpowiadających aplikacjom zależnym (wyspecyfikowanym w pliku .app).
- pakiet główny, enkapsulujący erlangowy release. Zawartością tego pakietu jest folder releases. Jest on zależny od konkretnej wersji pakietu bazowego oraz konkretnych wersji pakietów wszystkich aplikacji danego release'u (zgodnie z plikiem .rel).

6.2.1. Mechanizmy obsługi pakietów .deb przez menedżera pakietów

W tej dokumentacji mechanizmy działania menedżera pakietów przedstawione zostaną w skrócie, zwracając uwagę na elementy istotne w przypadku tego projektu. Dokładną dokumentację można znaleźć w Debian Policy Manual <http://www.debian.org/doc/debian-policy/>.

Pakiet binarny .deb jest archiwum zawierającym pełną strukturę katalogów i plików, które mają być zainstalowane na systemie docelowym. Dodatkowo każdy pakiet zawiera specjalny katalog DEBIAN z zestawem plików kontrolnych. Podczas generacji pakietów na podstawie węzła wykorzystywane są:

- `control` - zawiera podstawowe informacje kontrolne nt. pakietu (nazwa, architektura, zależności itp.) Dokumentacja: Binary package control files <http://www.debian.org/doc/debian-policy/ch-controlfields.html#s-binarycontrolfiles>
- `prerm`, `postrm`, `preinst`, `postinst` - tzw. maintainer scripts - skrypty wywoływane na różne sposoby podczas operacji na pakiecie.
- `md5sums` - zawiera sumy kontrolne wszystkich plików w pakiecie, służy do weryfikacji poprawności pobranego pakietu

Przykładowo, prosty pakiet instalujący w systemie plik wykonywalny `/bin/cat` mógłby mieć następującą zawartość:

```
DEBIAN/
    control
    md5sums
    prerm
    postrm
    preinst
    postinst
bin/
    cat
```

6.2.2. Maintainer scripts

Skrypty `preinst`, `postinst`, `prerm` oraz `postrm` pozwalają twórcy pakietu na wykonywanie różnych czynności w określonych momentach instalacji, aktualizacji, usuwania pakietów itp. Dokładny algorytm wywoływania skryptów zarządzających opisany jest w dokumentacji: Package maintainer scripts and installation procedure <http://www.debian.org/doc/debian-policy/ch-maintainerscripts.html>. Bardziej przystępnie algorytmy te przedstawione są również na poniższej stronie <http://wiki.debian.org/MaintainerScripts>.

W przypadku, gdy wszystkie operacje przebiegają poprawnie, instalacja, aktualizacja i usuwanie pakietów przebiegają następująco:

Instalacja:

1. Wywołanie `preinst install`
2. Rozpakowanie zawartości pakietu
3. Wywołanie `postinst configure`

Aktualizacja:

1. Wywołanie `prerm upgrade nowa_wersja` (skrypt ze starej wersji pakietu)
2. Wywołanie `preinst upgrade stara_wersja` (skrypt z nowej wersji pakietu)
3. Rozpakowanie zawartości nowej wersji pakietu
4. Wywołanie `postrm upgrade nowa_wersja` (skrypt ze starej wersji pakietu)
5. Usunięcie plików starej wersji pakietu
6. Wywołanie `postinst configure stara_wersja` (skrypt z nowej wersji pakietu)

Usuwanie:

1. Wywołanie `prerm remove`
2. Usunięcie plików pakietu
3. Wywołanie `postrm remove`

6.3. Operacje na pakietach a aktualizacja węzła

Założeniem platformy do automatycznych aktualizacji jest `hot-upgrade`, tj. aktualizacja za pomocą standardowych mechanizmów erlanga przeprowadzona bezpośrednio na działającym węźle. Jest ona wykonywana na całym release'ie za pomocą `release handler'a` http://www.erlang.org/doc/man/release_handler.html. Nakłada to następujące ograniczenia:

- nie należy wykonywać bezpośrednich operacji za pomocą menedżera pakietów na pakietach innych niż pakiet główny enkapsulujący release, ponieważ tylko w przypadku operacji na tym pakiecie węzeł jest uruchamiany, zatrzymywany lub aktualizowany.
- konieczne jest znalezienie w trakcie aktualizacji pakietu momentu, w którym w systemie istnieją wszystkie pliki zarówno starych jak i nowych wersji pakietów aplikacji erlangowych i release'u.

Spełnienie obu powyższych wymagań nie jest możliwe bez zastosowania pewnego obejścia dotyczącego mechanizmów rozpakowywania i usuwania zawartości pakietów `.deb`: pakiety zawierające aplikacje erlangowe i release nie zawierają swojej zawartości bezpośrednio, lecz w formie wewnętrznego archiwum.

Przykładowo, pakiet enkapsulujący aplikację `sup_beagle` w węźle umieszczonym w systemie docelowym w katalogu `/opt/beagle` wygląda następująco:

```
DEBIAN/
    ...
opt/
    beagle/
        debian/
            applications/
                sup_beagle
```

Plik `sup_beagle` jest archiwum `tgz` zawierającym faktyczną zawartość pakietu:

```
lib/
    sup_beagle-1.0/
        ebin/...
        priv/...
        ...
```

Wewnętrzne archiwum jest rozpakowywane w odpowiednich momentach przez skrypty zarządzające.

6.4. Działanie skryptów zarządzających dla pakietów węzła erlangowego

6.4.1. Pakiet bazowy

```
prerm remove|upgrade
```

Jeśli węzeł działa, ten skrypt zatrzymuje go. Jest to konieczne podczas deinstalacji węzła lub aktualizacji z nową wersją ERTS (pakiet bazowy zawiera erlangowy runtime).

6.4.2. Pakiety aplikacji erlangowych

```
postinst configure [stara_wersja]
```

W trakcie instalacji lub aktualizacji pakietu aplikacji erlangowej, skrypt ten rozpakowuje wewnętrzne archiwum umieszczone przez menedżera pakietów w katalogu `debian/applications/` na węźle do właściwej lokalizacji plików aplikacji, tj. katalogu `lib` na węźle. Po rozpakowaniu, plik archiwum jest obcinany do rozmiaru 0 bajtów i od tej pory pełni rolę znacznika informującego, że pakiet z daną aplikacją jest zainstalowany.

```
prerm remove
```

6.4.3. Pakiet główny

```
postinst configure [stara_wersja]
```

Pierwszą czynnością wykonywaną przez ten skrypt jest rozpakowanie plików `release'u` z wewnętrznego archiwum pakietu (rozpakowanego przez menedżera pakietów do folderu `debian/releases/` na węźle) do ich właściwej lokalizacji, tj. katalogu `releases` na węźle.

Po rozpakowaniu, plik archiwum jest obcinany do rozmiaru 0 bajtów i funkcjonuje jako znacznik informujący o zainstalowaniu pakietu.

Następnie, jeśli nie istnieje plik `start_erl.data` (w katalogu `releases` na węźle), co oznacza, że jest to instalacja pakietu - pliki `start_erl.data` oraz `RELEASES` zostają wygenerowane na podstawie odpowiedniego pliku `.rel`. Te dwa pliki potrzebne są do poprawnego uruchomienia węzła. Następnie węzeł zostaje uruchomiony i skrypt kończy działanie.

Jeśli plik `start_erl.data` istnieje, to znaczy, że najprawdopodobniej mamy do czynienia z aktualizacją pakietu. Wówczas, jeśli parametr `stara_wersja` nie jest pusty i węzeł działa, skrypt wykonuje aktualizację działającego węzła (`hot-upgrade`) i kończy działanie.

Jeśli węzeł nie działa lub aktualizacja `hot-upgrade` nie powiodła się, zostaje wykonana aktualizacja ręczna. Po uprzednim zatrzymaniu węzła, ręcznie zostają wygenerowane nowe pliki `start_erl.data` oraz `RELEASES` oraz ręcznie zostają usunięte pliki wszystkich aplikacji nie wchodzących w skład nowej wersji `release'u`. Na koniec węzeł zostaje ponownie uruchomiony i skrypt kończy działanie.

Ten skrypt podczas swojego działania wykorzystuje wygenerowane przez rebara narzędzie `nodetool` do wykonywania operacji na działającym węźle. Implementacje tych operacji zawarte są w module `sup_beagle_maintenance` aplikacji `sup_beagle`.

```
prerm remove
```

Skrypt ten zatrzymuje węzeł (jeśli działa) oraz usuwa zawartość katalogu `releases`.

Spis rysunków

1	Diagram kontekstowy	8
2	Schemat architektury systemu	8
3	Diagram komunikacji sesji zarządzania	11
4	Cykl życia zadania	13
5	Schemat bazy danych	14