

AKADEMIA GÓRNICZO-HUTNICZA IM. STANISŁAWA STASZICA

Wydział Fizyki i Informatyki Stosowanej

## Praca inżynierska

## Bartłomiej Mucha

kierunek studiów: informatyka stosowana

# Migracja serwisów internetowych i integracja usług w środowisku kontenerów Docker

Opiekun: dr inż. Piotr Gronek

#### Oświadczenie studenta

Uprzedzony(-a) o odpowiedzialności karnej na podstawie art. 115 ust. 1 i 2 ustawy z dnia 4 lutego 1994 r. o prawie autorskim i prawach pokrewnych (t.j. Dz. U. z 2018 r. poz. 1191 z późn. zm.): "Kto przywłaszcza sobie autorstwo albo wprowadza w błąd co do autorstwa całości lub części cudzego utworu albo artystycznego wykonania, podlega grzywnie, karze ograniczenia wolności albo pozbawienia wolności do lat 3. Tej samej karze podlega, kto rozpowszechnia bez podania nazwiska lub pseudonimu twórcy cudzy utwór w wersji oryginalnej albo w postaci opracowania, artystyczne wykonanie albo publicznie zniekształca taki utwór, artystyczne wykonanie, fonogram, wideogram lub nadanie.", a także uprzedzony(-a) o odpowiedzialności dyscyplinarnej na podstawie art. 307 ust. 1 ustawy z dnia 20 lipca 2018 r. Prawo o szkolnictwie wyższym i nauce (Dz. U. z 2018 r. poz. 1668 z późn. zm.) "Student podlega odpowiedzialności dyscyplinarnej za naruszenie przepisów obowiązujących w uczelni oraz za czyn uchybiający godności studenta.", oświadczam, że niniejszą pracę dyplomową wykonałem(-am) osobiście i samodzielnie i nie korzystałem(-am) ze źródeł innych niż wymienione w pracy.

Jednocześnie Uczelnia informuje, że zgodnie z art. 15a ww. ustawy o prawie autorskim i prawach pokrewnych Uczelni przysługuje pierwszeństwo w opublikowaniu pracy dyplomowej studenta. Jeżeli Uczelnia nie opublikowała pracy dyplomowej w terminie 6 miesięcy od dnia jej obrony, autor może ją opublikować, chyba że praca jest częścią utworu zbiorowego. Ponadto Uczelnia jako podmiot, o którym mowa w art. 7 ust. 1 pkt 1 ustawy z dnia 20 lipca 2018 r. — Prawo o szkolnictwie wyższym i nauce (Dz. U. z 2018 r. poz. 1668 z późn. zm.), może korzystać bez wynagrodzenia i bez konieczności uzyskania zgody autora z utworu stworzonego przez studenta w wyniku wykonywania obowiązków związanych z odbywaniem studiów, udostępniać utwór ministrowi właściwemu do spraw szkolnictwa wyższego i nauki oraz korzystać z utworów znajdujących się w prowadzonych przez niego bazach danych, w celu sprawdzania z wykorzystaniem systemu antyplagiatowego. Minister właściwy do spraw szkolnictwa wyższego i nauki może korzystać z prac dyplomowych znajdujących się w prowadzonych przez niego bazach danych w zakresie niezbędnym do zapewnienia prawidłowego utrzymania i rozwoju tych baz oraz współpracujących z nimi systemów informatycznych.

(czytelny podpis

# Spis treści

1	Wst	tęp		5			
	1.1	1 Cel pracy					
	1.2	1.2 Założenia projektu					
2	Podstawa Teoretyczna						
	2.1	Wirtu	alizacja	8			
		2.1.1	Poziom architektury zestawu instrukcji ( $\mathit{ISA}$ )	10			
		2.1.2	Poziom warstwy abstrakcji sprzętowej ( $HAL$ )	10			
		2.1.3	Poziom systemu operacyjnego	10			
		2.1.4	Poziom bibliotek lub języków programownia	11			
		2.1.5	Poziom aplikacji	11			
	2.2	Hiper	nadzorca	11			
		2.2.1	Hipernadzorca typu pierwszego	11			
		2.2.2	Hipernadzorca typu drugiego	12			
	2.3	Konte	eneryzacja	13			
3	Zał	Założenia projektowe					
	tektura wejściowa serwisów	16					
		3.1.1	Platforma systemu serwerowego	16			
		3.1.2	Wizualizaja platformy wejściowej	16			
	3.2	Archit	tektura docelowa serwisów	17			
4	Opi	Opis przykładowych aplikacji					
	4.1	Opis		19			
	4.2	Środo	wisko projektowe i wymagania aplikacji	19			
	4.3	B Działanie i powiązania zbioru kontenerów					
	4.4	4 Zrealizowane pliki dockerfile					
		4.4.1	Aplikacja Java Spring Boot	21			
		4.4.2	Aplikacja Php	22			
		443	Docker-compose	23			

SPIS TREŚCI 4

5	Wdrożenie przykładowych oraz rzeczywistych serwisów wydziało-						
	wego systemu informatycznego						
	5.1	Wdrożenie przykładowych aplikacji	24				
	5.2	Wdrożenie rzeczywistych serwisów wydziałowego systemu informatycz-					
		nego	24				
6	Wn	ioski	<b>2</b> 5				
7	Koo	ł źródłowy	26				
	7.1	Repozytorium	26				
	7.2	Dołączona płyta CD	26				
	7.3	Kod osób trzecich	26				

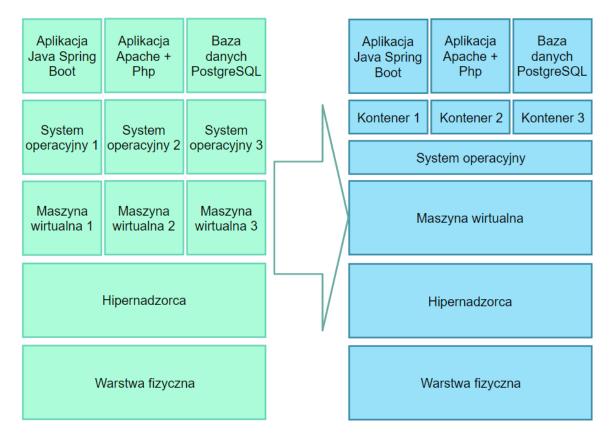
# Wstęp

Możliwości, jakie oferuja maszyny wirtualne są nieocenione we współczesnym świecie. Systemy serwerowe, w skład których mogą wchodzić nawet tysiące powiązanych ze sobą lub indywidualnych serwisów, nie mogą występować albo są zasadniczo trudne do wdrożenia na jednej platformie o określonym systemie opracyjnym, konfiguracji i innych elementach wchodzących w skład szeroko rozumianego środowiska. Maszyny wirtulane są rozwiązaniem tego zagadnienia. Każda maszyna wirtualna może zostać stworzona niezależnie od architektury sprzętowej i oferuje dowolone środowisko, które jednocześnie będzie wyizolowane od środowisk gospodarza (host) i innych maszyn wirtualnych (guest). Korzyścią płynącą z izolacji środowiska jest chociażby zwiększone bezpieczeństwo systemu, ułatwienie zarządzania serwisami oraz wdrażania nowych wersji aplikacji. Nierzadko używane są stare serwisy, a jednak spełniające swoje zadanie, które wymagają rozwiązań nieaktualnych już wersji elementów środowiskowych, nie wspieranych przez nowsze wersje. Co za tym idzie wdrożenie np. dwóch aplikacji działających w ramach tej samej technologii, ale na różnych wersjach będzie tworzyć konflikt. Problemy tego typu zanikają w kontekście wirtualzacji, albowiem nic nie stoi na przeszkodzie osadzenia każdej pojedynczej aplikcaji na osobnej maszynie. Wirtualizacja posiada jednak szereg wad. Taką wadą jest na przykład to, że każda maszyna wirtualna musi rezerwować określoną i niezmienną w czasie działania ilość zasobów, takich jak pamieć operacyjna (np. RAM) i masowa (nieulotna) oraz liczbe watków procesora i wiele innych. Stawia to przed adminstratorem problem, związany z dobraniem parametramów jakimi taka maszyna ma się cechować. Przydzialnie zbyt małej ilości zasobów sprawi, że serwis będzie niedomagał. Z kolei przydzielnie zbyt dużej ilości zasobów doprowadzi do marnowania się części zasobów, które mogłyby być lepiej wykorzystane. To, jak maszyna wirtualna zużywa zasoby, takie jak pamięć operacyjna, nie jest kontrolowane. Zarezerwowany zasób jest statyczny i nie jest zwalniany w przypadku braku użycia. Rozwiazaniem tego problemu jest zmiana

podejścia do koncepcji wirtualzacji, a mianowicie konteneryzacja serwisów. Platformy takie jakie Docker[1] czy LXC[2] pozwalają tworzyć niewymagające udziału hipernadzorcy wyizolowane środowiska o dynamicznie przydzielanych zasobach, tak zwane kontenery. Kontenery zarządzane przez platformę Docker współdzielą jądro systemowe z gospodarzem i innymi kontenerami, a w ramach osadzenia aplikacji wystarczy dostarczyć zbudowaną aplikację oraz wymagane do poprawnego jej działania składniki systemowe. W ten sposób można zaoszczędzić na użyciu pamięci twardej względem tej samej aplkacji wdrożnej na maszynie wirtualnej.

#### 1.1 Cel pracy

Celem pracy jest przeniesienie aplikacji z maszyn wirtualnych na kontenery oraz opracowanie tej metodologii. W konsekwencji zostaną stworzone skalowalne środowiska usług internetowych, działające w oparciu o technologię kontenerów Docker na platformie Linux w systemie wirtualizacji  $VMware\ ESX[3]$  oraz porównanie i ocena korzyści wynikających z tych działań. Modelem przykładowym jest system aplikacji działających w technologii Php[4] i Java[5] z framework'iem  $Spring\ Boot[6]$  oraz baza danych PostgreSQL[7] na trzech osobnych kontenerach Docker. Kontenery będą osadzone na zainstalowanej w systemie wirtulazacji ESX maszynie wirtualnej z system operacyjnym  $Debian\ 10[8]$ . Finalnie wdrożone zostaną realne serwisy w wydziałowej sieci komputerowej.



Rysunek 1.1: Schemat przekształcenia architektury serwerowej.

Plan pracy jest następujący. W części teortycznej zostaną omówione mechanizmy stojące za działaniem maszyn wirtualnych i kontenerów na platformie Docker oraz ich porównanie. Natępnie omówiony zostanie schemat wdrożenia aplikacji. Część praktyczna będzie zawierać szczegółowy opis przygotowania środowiska oraz wdrożenia aplikacji zarówno przykładowych.

### 1.2 Założenia projektu

Celem projektowej części pracy jest opracowanie skalowalnego środowiska usług internetowych, działającego w oparciu o technologię kontenerów Docker na platformie Linux w systemie wirtualizacji  $VMware\ ESX[3]$ . Usługi realizowane przez system mają obejmować obsługę: - internetowych serwisów aplikacyjnych działających w technologiach odpowiednio: Php[4],  $Apache\ Tomcat[9]$ ,  $Python[10]\ Django[11]$ , witryn  $CMS\ WordPress[12]$ , serwerów relacyjnych baz danych MySQL[13], PostgreSQL[7]. Elementem pracy będzie także migracja istniejących serwisów internetowych do ich odpowiadających im instancji wyżej wymienionych kontenerów Docker[1] oraz ocena uzyskanych korzyści pod kątem konsumowanych zasobów sprzętowych i wydajności działania.

## Podstawa Teoretyczna

#### 2.1 Wirtualizacja

Szeroko rozumiane urządzenie zwane komputerem składa się z dwóch kategorii komponentów: urządzeń fizycznych i oprogramowania. W skład urządzeń fizycznych wchodzą między innymi płyta główna, centralna jednostka przetwarzająca i urządzenia wejścia/wyjścia. Oprogramowanie składa się z warstw, najniżej, najbliżej sprzętu znajduje się oprogramownie do zarządzania i komunikacji z urządzaniami, w wyższych warstwach znajdziemy aplikacje użytkowe. Zadaniem systemu operacyjnego jest zarządzanie zarówno zasobami sprzętowymi jak i oprogramowaniem. Stanowi on interfejs pomiędzy maszyną a użytkownikem, umożliwiając tym samym stosowanie komputerów do celów osobistych znanych nam z życia codziennego i profesjonalnych na linii człowiek - maszyna, ale i maszyna - maszyna. Ideą systemu operacyjnego jest istnienie środowiska, które dynamicznie będzie tłumaczyć zlecenia użytkownika na język maszynowy, następnie zlecać sprzętowi ich wykonanie i w drugą stronę informować użytkownia o rezultatach pracy maszyny oraz jej zapotrzebowaniu na dane, zachowując jednocześnie optymalne działanie pracy całego systemu i zawartych w nim urządzeń.



Rysunek 2.1: Schemat warstw systemu operacyjnego

Na rysunku 2.1 przedstawiony jest schemat budowy systemu operacyjnego. W skład samego systemu operacyjnego wchodzą sterowniki, jądro i powłoki systemowe. System operacyjny jest również podzielony na przestrzenie jądra i użytkownika. Wirtualizacja zatem jest symulacją warstwy fizycznej komputera, na której można zainstalować i używać dowolny system operacyjny. Zasymulować można różnego rodzaju architektury i parametry sprzętowe, zalecane jest jednak by wirtualna platforma sprzętowa nie przekraczała możliwości rzeczywistego sprzętu. Wirtualizacji można dokonać na kilku poziomach.

#### 2.1.1 Poziom architektury zestawu instrukcji (ISA)

Ten poziom jest stosowany w pełnej wirtualizacji. Wszytkie instrukcje procesorowe systemu gościa są interpretowane przez emulator, a następnie mapowane na rzeczywisty sprzęt fizyczny gospodarza. Dalej instrukcje są wykonywane i zwracane do emulatora, który przekazuje je do gościa. Z racji długiej drogi, jaką musi pokonać pojedyczna instrukcja to rozwiązanie należy do najwolniejszych. Tę metodę stosuje się, gdy architektury sprzętowe gościa i gospodarza są zbyt różne, aby dało się je zmapować lub jest to nieopłacalnie trudne. Rozwiąnie to stosuje się na przykład do emulacji środowisk smartfonów, konsol do gier i mikrokontrolerów.

#### 2.1.2 Poziom warstwy abstrakcji sprzętowej (HAL)

Inaczej nazywany poziomem sprzętowego wspomagania. Ta metoda wirtulizacji polega na mapowaniu rzeczywistych zasobów sprzętowych na wirtualne zasoby. Zatem wszystkie instrukcje nieuprzywilejowane są wykonywane bezpośrednio na sprzęcie gospodarza. Instrukcje uprzywilejowane, czyli takie które może wykonać tylko gospodarz są przekazywane do hipernadzorcy i ten je wykonuje. Rozwiąznie to jest zasadniczo szybsze od wirtualizacji zestawu instrukcji. Z tej metody korzystają narzędzia do wirtualizacji takie jak *VMware Workstation*[14], *Oracle VirtualBox*[15] i wiele innych.

#### 2.1.3 Poziom systemu operacyjnego

Wirtualizacja na poziomie systemu opercyjnego pozwala na działanie kilku odrębnych odizolowanych od siebie systemów operacyjnych, a dokładnie przestrzeni użytkownia korzystających z jednego jądra systemowego. Zatem nie dochodzi do duplikacji całych systemów operacyjnych, a co za tym idzie nie jest wymagana praca hipernadzorcy. Rozwiązanie takie jest nazywane konteneryzacją i jest stosowane na takich platformach jak Docker, CoreOS[16], LXC[2] i  $Oracle\ Solaris\ Containers[17]$ . Wadą tej metody jest przymus używania tylko takich systemów operacyjnych, które mogą współdzielić jądro z systemem gospodarza. Nic jednak nie stoi na przeszkodzie, aby umieścić kontenery na maszynie wirtualnej postawionej na poziomie wspierania sprzętowego, jednak spowolni to szybkość tych kontenerów do szybkości samej maszyny wirtualnej.

#### 2.1.4 Poziom bibliotek lub języków programownia

Poziom ten jest stosowany w ramach technologii JIT ( $just\ in\ time$ ). Niektóre środowiska programistyczne pozwalają na kompilację kodu źródłowego do postaci kodu pośredniego, który nie ma bezpośredniego przełożenia na kod maszynowy. Program jest wykonywany na maszynie wirtualnej, która kompiluje kod pośredni do kodu maszynowego, a może to zrobić na poczatku wywołania programu lub pierwszego wywołania konkretnej części kodu. Z tej technologii korzysta Java[5], .Net[18], Python[10] i wiele innych języków programowania.

#### 2.1.5 Poziom aplikacji

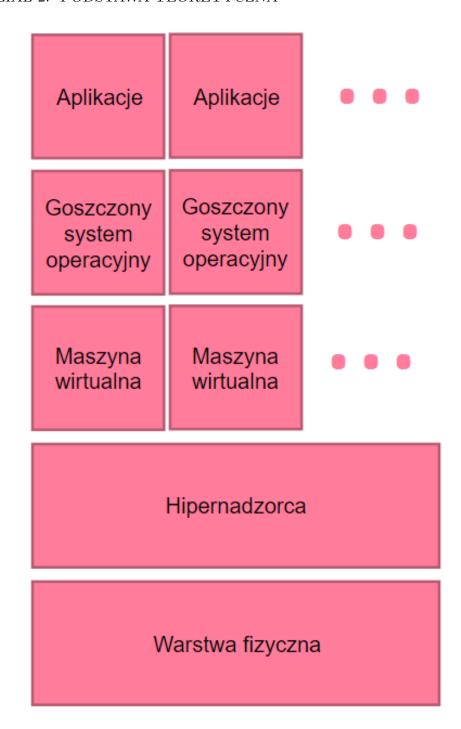
Wirtualizowane są tylko aplikacje, co oznacza, że nie wykorzystują one bezpośrednio dostarczanego przez system operacyjny środowiska wykonawczego, a używją dostarczonego przez inną aplikację takie środowisko na jakie zostały zbudowane. Przykłądem platformy umożliwijącej wirtualizacje aplikacji jest Wine[19], która umożliwia działanie aplikacji przystowanych do pracy w systemie Microsoft Windows[20] na systemie operacyjnym typu Linux.

## 2.2 Hipernadzorca

Komponentem systemu komputerowego umożliwiającym dokonanie wirtualizacji na poziomie wsparcia sprzętowego jest hipernadzorca (hypervisor). Rozróżnanie są dwa typy hipernadzorców:

#### 2.2.1 Hipernadzorca typu pierwszego

Jest to tak zwany hipernadzorca natywny (bare metal) osadzony bezpośrednio na sprzęcie, nie wymaga on zainstalowanego systemu operacyjnego gospodarza. Pozwala on osadzać maszyny wirtualne nad sobą, co znacząco upraszcza schemat abstrakcji architektury całego systemu. Przykładami tego typu hipernadzorców są Microsoft Hyper-V[21] i  $VMware\ ESXi[3]$ .



Rysunek 2.2: Schemat wirtualizacji dla hipernadzorcy typu pierwszego

#### 2.2.2 Hipernadzorca typu drugiego

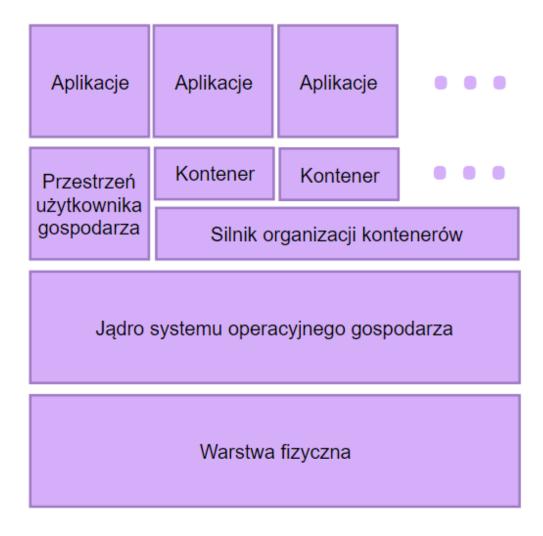
Hipernadzorca hostowany jest osadzony w systemie operacyjnym gospodarza jako aplikacja. Takimi aplikacjami są przykładowo  $VMware\ Workstation[14],\ VMware\ Player[22],\ Oracle\ VirtualBox[15]$  i QEMU[23].



Rysunek 2.3: Schemat wirtualizacji dla hipernadzorcy typu drugiego

## 2.3 Konteneryzacja

Konteneryzacja jako wirtualizacja na poziomie systemu opercyjnego, z racji wspóldziełenia przez kontenery jądra systemu gospodarza, powinna cechować się większą wydajnością od wirtulizacji na poziomie *ISA* lub *HAL*. O ile nie zastąpi ona klasycznych maszyn wirtualnych pod względem możliowści uruchamiania różnorodnych systemów operacyjnych, o tyle najmocniejszą stroną konteneryzacji jest dużo niższe zapotrzebowanie na pamięć nieulotną, co za tym idzie przenaszalność oraz szybkość zarówno działania jak i startowania.



Rysunek 2.4: Schemat konteneryzacji

Współdzielenie jądra systemowego oraz dostępu do fizycznej warstwy komputera niesie ze sobą pewne ryzyko jakim jest drastyczny spadek wydajności. Wszystkie kontenery konkurują ze sobą o zasoby sprzętowe, ale również o zasoby jądra, które nie jest odizolowne między nimi. Zespół Sysdig napotkał na problem degradacji szybkości działania środowiska wewnątrz kontenerów. Z artykułu autorstwa Gianluca Borello[24] wynika, że jeden kontener spowalniał inny, poprzez wielkrotne wyszukiwania plików o zadanych ścieżkach dostępu. Proces rozwikłania scieżek dostępu jet procesem nietrywialanym i czasochłonnym, jądro *Linuxa* zapisuje w związku z tym dane jakie uzyskał w tablicy haszowanej, również próby nieudane, by w pszyszłości nie powtarzać całego procesu. Ma to na celu szybsze rozwikłania ścieżek. Jeżeli jednak dojdzie do nadmierngo rozrostu tablicy to efekt staje się odwrotny do zamierzonego i jądro działa wolniej, tym samym spowalniając uruchomione w każdej przestrzeni użytkownika apliakcje. Jądro systemu jest bardzo skomplikowanym oprogramowaniem i jak każde oprogramowanie może w pewnych warunkach nie działać optymalnie, jak w wymienionym przypadku i innych tworząc wąskie gardło pomiędzy warstwami

użytkownika i warstwą fizyczną.

# Założenia projektowe

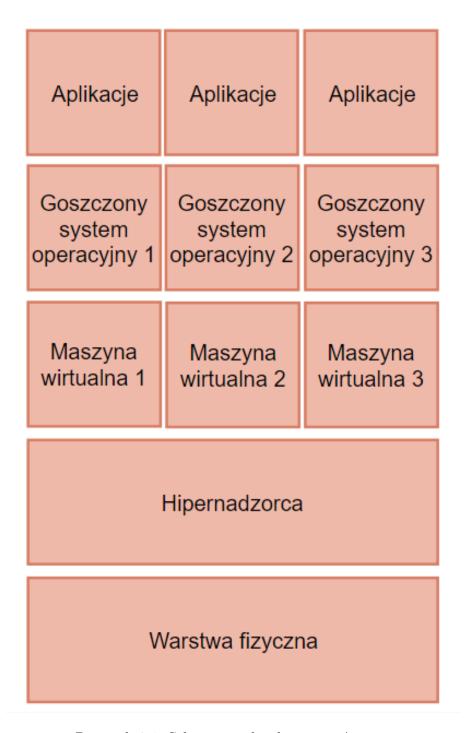
## 3.1 Architektura wejściowa serwisów

#### 3.1.1 Platforma systemu serwerowego

Na wydziałowym serwerze zainstalowny jest hipernadzorca typu pierwszego, dokładnie  $VMware\ ESX\ 6.5$ [3], osadzony bezpośrednio nad warstwą fizyczną klastra komputerowego. Na serwerze wdrożonych jest szereg aplikacji działających na odrębnych maszynach wirtulanych.

#### 3.1.2 Wizualizaja platformy wejściowej

Na rysunku 3.1 znajduje się schemat wejściowej architektury systemu serwerowego, który w ramach tej pracy ma zostać przekształcony.

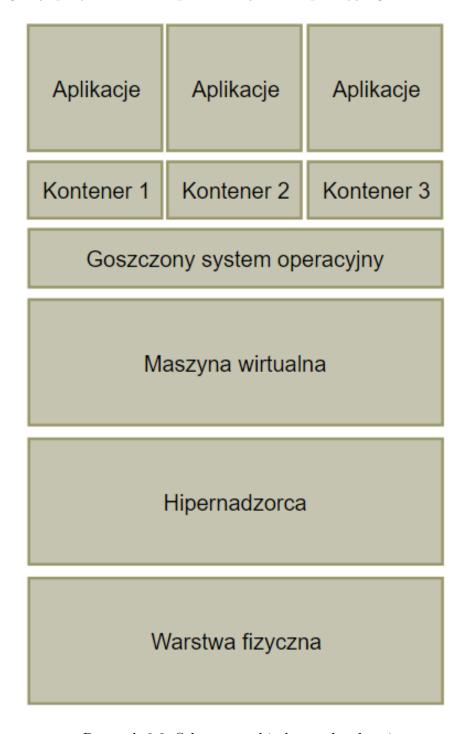


Rysunek 3.1: Schemat architektury wejściowej

#### 3.2 Architektura docelowa serwisów

Koncepcja architektury docelowej polega na zlikwidowaniu pewnej ilości maszyn wirtulanych i przeniesieniu serwisów w nich zawartych do kontenerów znajdujących się w jednej maszynie wirtualnej. Oczywistą korzyścią z tej akcji jest zaoszczędzenie pewnej, być może nawet dużej ilości pamięci twardej. Nie jest jednak oczywiste, do jakiej zmiany dojdzie w kwestii wydajności. O ile pierwotny układ składa się z

jednego poziomu wirtualizacji, tak ten układ będzie się składał z dwóch: wirtualizacji wspomaganej sprzętowo oraz na poziomie systemu operacyjnego.



Rysunek 3.2: Schemat architektury docelowej

# Opis przykładowych aplikacji

#### 4.1 Opis

Przykładowe aplikacje to najprostsze aplikcje o identycznych wymaganiach jak aplikacje pochodzące z wydziałowego serwera. Aplikacja Java Spring Boot jest naprostszym serwisem http wyświetlający prostą zawartość w przeglądarce internetowej. Serwis Apache-Php również jest serwisem http, który udostępnia przez przeglądarkę interfejs *CRUD* do trzeciego serwisu, który dostarcza bazę danych PostgreSQL.

## 4.2 Środowisko projektowe i wymagania aplikacji

#### Środowisko projektowe:

- Narzędzie do wirtualizcji VMware Workstation Player 15.5[22]
- $\bullet$ System operacyjny Debian~10.2[8]
- $\bullet$  platforma  $Docker\ 19.03.5[1]$
- $\bullet\,$ narzędzie do zarządzania kontenerami  $Docker\text{-}compose~1.25.0\,[25]$

#### Wymagania Aplikacji:

- Aplikacja Java Spring Boot
  - $\star$  Java 8[5] lub nowsza
- Aplikacja Php
  - $\star$  Php 5.4[4] lub nowsze z dodatkiem umożliwiającym połączenie z bazą danych PostgreSQL
  - \* Apache 2[26] lub nowszy
  - ★ Dostęp do istniejącej bazy danych PostgreSQL[7]

#### 4.3 Działanie i powiązania zbioru kontenerów

#### Docker

Platforma Docker do utworzenia kontenera wymaga dwóch komponentów: zbudowanej aplikacji i jej zasobów w postaci na przykład plików html, skryptów itd. oraz pliku konfiguracyjnego dockerfile, na podstawie którego zostanie utworzona przestrzeń użytkownika w kontenerze. Wykorzystanymi komendami dockerfile w projekcie są:

- RUN wykonuje polecnie powłoki systemu operacyjnego w konenerze podczas jego budowy
- CMD nadpisuje domyślną instrukcję command, która domyślnie uruchamia aplikacje wewnątrz kontenera. Dotyczy to przypadku, w którym kontener pracuje w trybie odłączonym od powłoki systemu gospodarza. Instrukcja CMD może zostać wykorzystana raz, każda kolejna nadpisze poprzednią, w konsekwencji wykonana zostanie tylko ostatnia.
- COPY kopiuje pod podane miejsce w systemie plików gościa wskazane pliki i katalogi z systemu plików gospodarza
- ADD jest to rozszerzona instrukcja COPY, pozwala również na dodanie plików
  z pod podanego adresu url oraz automatycznie rozpakować foldery skompresowane w trakcie kopiowania
- ENTRYPOINT wykonuje tę samą czynność co CMD z tą różnicą, że może być użyta wielokrotnie i każde użycie zostanie wykonane. Instrukcje ENTRYPOINT i CMD nie kolidują ze sobą
- VOLUME tworzy obszar w pamięci twardej gospodarza, w którym będzie przechowywana kopia danych wygenerownych przez kontener, np. logi, bazy danych itd.
- FROM instrukcja, której obecność jest zawsze wymagana do zbudowania obrazu.
   Musi znajdować się w pierwszej linii pliku docker file. Jej argumentem jest tag obrazu który ma zostać zbudowny. W trakcie budowy obraz jest pobierany z repozytorium.
- ENV tworzy zmienną środowiskową w goszczonym systemie opercyjnym
- EXPOSE pokazuje port widoczny dla maszyn zewnętrznych

Z racji tego, iż wybranym system opercyjnym gospodarza dla kontenerów jest *Debian* 10[8], dockerfile musi zawierać komendy, które zainstalują wymagane do działania aplikacji paczki i biblioteki oraz koniecznie musi korzystać z obrazów systemów z rodziny *Linux*.

#### Docker-compose

W przypadku kiedy w systemie pracuje wiele kontenerów pojawia się problem zarządzania nimi. Uruchamianie każdego kontenera z wiersza poleceń jest żmudnym i podatnym na pomyłki procesem. Zastosowanie skryptu np. w powłoce bash cechowałoby się nie małą nieprzerzystością. Programem służącym do tego celu jest *Docker-compose*. Pozwala on budowanie i uruchamianie wielu kontenerów docker jednocześnie. Tak jak *Docker*[1], *Docker-compose*[25] wymaga pliku konfiguracyjnego, tym razem w notacji *YAML* i o rozszerzeniu *docker-compose.yml*. W tym pliku są zawarte lokacje plików dockerfile i parametry służące do budowy i uruchomienia obrazu oraz konfiguracja sterowników np. sieciowych.

#### Aplikacja Java Spring Boot

Realizuje proste zadanie, tworzy serwis internetowy i wyświetla przykłądowy napis oknie przeglądarki.

#### Aplikacja Php

Zadaniem tej aplikacji jest zainicjalizowanie bazy danych i udostępnienie za pośrednictwem strony www interfejsu CRUD do tej bazy.

#### Baza danych PostgreSQL

Baza danych musi istnieć i być dostępna dla aplikacji Php

#### 4.4 Zrealizowane pliki dockerfile

#### 4.4.1 Aplikacja Java Spring Boot

```
1 FROM openjdk:8-jdk-alpine
2 VOLUME /tmp
3 ARG JAR_FILE=target/*.jar
4 COPY ${JAR_FILE} app.jar
5 ENTRYPOINT ["java","-Djava.security.egd=file:/dev/./urandom","-jar","/app.jar"]
```

Rysunek 4.1: Plik dockerfile dla aplikacji Java Spring Boot

Na rysunku 4.1 widać, że kontener jest budowany na podstawie obrazu zawierającego środowisko deweloperskie Java~8[5]. W linii drugiej tworzony jest wolumin który domyślnie znjaduje się w tym samym katalogu co dockerfile i ten katalog będzie zawierać bieżącą zawartość folderu /tmp w kontenerze.

#### 4.4.2 Aplikacja Php

```
1 FROM php:7.0-apache
 2 MAINTAINER Bartlomiej Mucha <5mucha1@fis.agh.edu.pl>
 4# Install apache, PHP, and supplimentary programs. openssh-server, curl, and lynx-cur are for debugging the container.
 5 RUN apt-get update \
    && apt-get install -y libpq-dev wget gnupg\
    && docker-php-ext-install pgsql \
    && apt-get clean \
    && rm -rf /var/lib/apt/lists/*
10
11 RUN apt-get update && apt-get -y install \
    lsb-release \
13 && rm -rf /var/lib/apt/lists/*
15 RUN wget --quiet -0 - https://www.postgresql.org/media/keys/ACCC4CF8.asc | apt-key add
16 RUN echo "deb http://apt.postgresql.org/pub/repos/apt/ $(lsb_release -cs)-pgdg main" > /etc/apt/sources.list.d/pgdg.list
18 RUN apt-get update && apt-get -y install \
19 postgresql-client-9.6 \
20 && rm -rf /var/lib/apt/lists/*
21 # Manually set up the apache environment variables 22 ENV APACHE_RUN_USER www-data
23 ENV APACHE RUN GROUP www-data
24 ENV APACHE LOG DIR /var/log/apache2
25 ENV APACHE_LOCK_DIR /var/lock/apache2
26 ENV APACHE_PID_FILE /var/run/apache2.pid
28 # Expose apache.
29 EXPOSE 80
31 # Copy this repo into place.
32 ADD ProjektBD KD /var/www/site
34 # Update the default apache site with the config we created.
35 ADD apache-config.conf /etc/apache2/sites-enabled/000-default.conf
36 # RUN a2enmod rewrite
38 CMD /var/www/site/run.sh
```

Rysunek 4.2: Plik dockerfile dla aplikacji Php

W pliku widniejącym na rysunku 4.2 między liniami 5 i 20 pobierane są potzzebne do funkcjonowania biblioteki. W kolejnej części ustawiane są zmienne globalne dla środowiska Apache[26] oraz w 35-tej linii kopiowany plik konfiguracyjny. Aplikacja Php przed uruchomieniem wymaga dostępu do bazy danych PostgreSQL[7] znajdująca się w innym kontenerze. Z tąd końcu nadpisana zostaje domyślna komenda. Skrypt run. sh ma za zadanie zawiesić proces uruchamiania aplikacji do czasu, aż nawiąże kontakt z bazą danych. Bardziej eleganckie rozwiązanie na ten problem dostarcza Docker-compose[25]. Na rysunku 4.3 można zaobserwować dyrektywę  $depends\_on$  w serwisie apache (nazywany w pracy Serwisem Php). Dyrektywa ta wymusza kolejność startowania kontenerów, to znaczy kiedy kontener jest zależny od innego, wystartuje dopiero wtedy kiedy kontener od którego zleży zgłosi gotowaść. Wadą tego rozwiązania jest fakt, że mechanizm dyrektywy  $depends\_on$  sprawdza tylko czy głwówny wątek kontenera jest już uruchomiony, a nie czy aplikacja, w tym przypadku baza danych, jest gotowa do działania.

#### 4.4.3 Docker-compose

```
1 version: '3'
2 services:
3
      postgresdb:
4
          image: postgres
5
          container_name: postgresdb
6
7
               - "5432:5432"
8
          restart: always
9
          environment:
10
               - POSTGRES PASSWORD=password
11
               - POSTGRES USER=user
12
               - POSTGRES DB=kddb
13
      apache:
14
          build: ./php/app
15
          container_name: php-apache
16
          volumes:
17
               - ./php/app/ProjektBD KD:/var/www/site
18
          ports:
19
              - "8081:80"
20
          environment:
21
              - POSTGRES HOST=postgresdb
22
          depends on:
23
               - postgresdb
24
      springboot:
25
          container_name: springboot
          build: ./springboot/gs-spring-boot-docker/complete
26
27
          ports:
               - "8080:8080"
28
29 networks:
30
    default:
31
      driver: bridge
```

Rysunek 4.3: Plik docker-compose.yml

# Wdrożenie przykładowych oraz rzeczywistych serwisów wydziałowego systemu informatycznego

## 5.1 Wdrożenie przykładowych aplikacji

Wdrożenie utowrzonego systemu w ramach tej pracy polega na imporcie maszyny wirtualnej zawierającej gotowe środowisko i aplikacje do środowiska VMware ESX na wydziałowym systemie serwerowym. Po rozwiązaniu kliku pomniejszych problemów z konfiguracją dostarczonej maszyny wirtualnej udało się ostatecznie ją zainstalować i uruchomić. Zbudowne ówcześnie kontenery zostały wzbudzone komendą: docker-compose up. Operacja zakończyła się pełnym sukcesem, serwisy zadziałały poprawnie i były widoczne dla wszystkich urządzeń sieci wydziałowej.

# 5.2 Wdrożenie rzeczywistych serwisów wydziałowego systemu informatycznego

Wdrożenie serwisów pochodzących z wydziałowego systemu informatycznego polega na zamienieniu zbudowynych plików wykonywalnych oraz plików interpretowalnych w odpowiednich miejscach drzewa katalogowego z naniesiem ewentualnych zmian w plikach budujących obrazy kontenerów i konfiguracji docker-compose.yml.

## Wnioski

Zastępowanie pojednyczej wirtualizacji na poziomie wspomagania sprzętowego na wirtualizację zagnieżdżoną, bo z dodatkową wirtualizacją na poziomie systemu opercyjnego, mogłoby wzbudzić kontrowersje co do słuszności takiego pomysłu. Należy sobie jednak zdać sprawę z tego, że obrazy systemów opercyjnych zajmują pewną ilość miejsca na dysku, zatem pierwszą zaletą zaprezentowanego rozwiązania jest oszczędność na pamięci masowej. Kolejeną zaletą jest ograniczenie liczby maszyn wirtulanych które musi obsłużyć hipernadzorca. Tym samym jest on odciążony, co daje szanse na usprawnienie pracy pozostałych maszyn wirtualnych oraz serwisów w nich zawartych. Z punktu widzenia administratora serwera redukcja maszyn wirtualnych na przykład mało znaczących, bądź zawierających małe serwisy o dużo niższym zapotrzebowaniu na zasoby sprzętowe niż system operacyjny na którym funkcjonują, jest z pewnością oszczędnością ba zasobach sprzętowych oraz ułatwieniem w zarządzeniu infrastrukturą serwera, w szczególności jeżeli osadzonych w systemie jest dziesiątki, setki albo i tysiące maszyn wirtualnych.

# Kod źródłowy

## 7.1 Repozytorium

Repozytorium zawierające infrastrukturę projektu wraz z kodami źródłowymi znajduje się pod adresem:

url

Maszyna wirtualna wraz z zawartością powyżeszego odnośnika jest dostępna pod adresem:

url

## 7.2 Dołączona płyta CD

Dołączona płyta CD zawiera:

- Katalog Praca inzynierska w którym znajduje się niniejsza praca dyplomowa
  w formacie Pdf wraz z plikami źródłowymi potrzebnymi do jej wygenerowania
  w środowisku LATEX.
- Katalog *Projekt* zawiera kopie repozytorium.

#### 7.3 Kod osób trzecich

Aplikacja Java Spring Boot została zbudowana z kodu pochodzącego z oficjalnego samouczka[6] na licencji ASLv2

# Bibliografia

- [1] Docker. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [2] Lxc. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [3] VMware ESX. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [4] Php. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [5] Java. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [6] Spring Boot framework. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [7] Postgresql. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [8] Debian 10. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [9] Apache Tomcat. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [10] Python. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [11] Django. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [12] Cms wordpress. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.

BIBLIOGRAFIA 28

[13] Mysql. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.

- [14] VMware Workstation. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [15] Oracle VirtualBox. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [16] Coreos. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [17] Oracle Solaris Containers. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [18] .Net. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [19] Wine. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [20] Microsoft Windows. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [21] Microsoft hyper-v. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [22] VMware Player. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [23] QEMU. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [24] Gianluca Borello. Container isolation gone wrong. 2017. Accessed: 2020-01-14.
- [25] Docker-compose. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.
- [26] Httpd Apache. http://web.archive.org/web/20080207010024/http://www.808multimedia.com/winnt/kernel.htm. Accessed: 2020-01-14.