Spis treści

Ι	\mathbf{Pyt}	ania -	dr. hab. Bogdan Księżopolski	4
	1	Sieci i	programowanie sieciowe	4
		1.1	Protokoły TCP i UDP - porównanie i zastosowanie	4
		1.2	Protokół IP	5
		1.3	Modele sieci komputerowych.	5
		1.4	Porównanie protokołów IPv4 i IPv6	5
		1.5	Format pakietu IP (poszczególne pola, zastosowanie).	6
		1.6	Ethernet.	6
		1.7	Protokoły warstwy aplikacji	6
		1.8	Charakterystyka modelu OSI i TCP/IP.	6
		1.9	Rodzaje i przykłady nagłówków HTTP	6
		1.10	Protokół WebSocket.	7
		1.11	Serwer zdarzeniowy, a wielowątkowy. Charakterystyka	
			i porównanie.	7
	2	Bezpie	ka	7
		2.1	Infrastruktura klucza publicznego - charakterystyka	7
		2.2	Kryptografia symetryczna oraz asymetryczna - charak-	
			terystyka.	7
		2.3	Bezpieczeństwo sieci w odniesieniu do warstw modelu	•
		9	TCP/IP	9
		2.4	Metody kontroli dostępu w systemach IT.	10
		2.5	Atrybuty bezpieczeństwa informacji	10
		2.0	Therefore be a proceeding the informacy.	10
II	Pyt	ania -	dr. hab. Grzegorz Wójcik	11
	1		lanych	11
		1.1	Model relacyjny baz danych i języki zapytań	11
		1.2	Model obiektowo-relacyjny baz danych, inne modele	
			danych.	11
		1.3	Składnia podstawowych zapytań języka SQL	11
		1.4	Projektowanie baz danych oraz model związków encji.	11
			- J	

SPIS TREŚCI 2

	1.5	Problemy indeksowania baz danych, rodzaje indeksów,	
		indeksy typu B+ drzewo	11
	1.6	Przetwarzanie transakcyjne OLTP (On-Line Transac-	4.0
_		tion Processing).	12
2		lygmaty	12
	2.1	Założenia paradygmatu programowania obiektowego	12
	2.2	Idea dziedziczenia i polimorfizmu w programowaniu	12
	2.3	Zasady programowania dynamicznego	12
	2.4	Główne paradygmaty programowania.	12
	2.5	Cechy programowania deklaratywnego	12
IIIPy	tania -	reszta	13
1		с C i C++	13
	1.1	Instrukcje sterujące w języku C	
	1.2	Zarządzanie pamięcią w języku C	
	1.3	Budowa, obsługa i formatowanie łańcuchów znakowych	
		w języku C	13
	1.4	Zasięg i czas życia obiektów w języku C++	13
	1.5	Obsługa wyjątków w języku C++	13
	1.6	Definicje obiektu, klasy i szablonu klasy w języku C++.	
2	Algos		14
	2.1	Algorytmy sortujące	14
	2.2	Algorytmy zachłanne.	14
	2.3	Metoda "dziel i zwyciężaj" konstruowania algorytmów.	14
	2.4	Struktura kopców binarnych.	14
	2.5	Algorytmy wyszukiwania najkrótszej ścieżki w grafie.	14
	2.6	Sposoby implementacji słownika.	14
	2.7	Tablice mieszające.	14
	2.8	Algorytmy Monte Carlo oraz algorytmy Las Vegas	14
	2.9	Metody rozwiązywania rekurencji. Rekurencje Flawiu-	
		sza i wieża w Hanoi.	14
	2.10	Algorytmy Euklidesa. Algorytmy faktoryzacji	
	2.11	Metody reprezentacji grafów w komputerze	
	2.12	Droga i cykl Eulera. Droga i cykl Hamiltona	15
	2.13	Drzewo spinające graf	15
3	Teoria	a obliczalności czy coś	15
	3.1	Pojecia P, NP, NP-zupełne.	15
4		maty i inne takie	15
	4.1	Deterministyczne i niedeterministyczne automaty skoń-	
		czone.	15
	4.2	Automaty z epsilon przejściami, wyrażenia regularne.	

SPIS TREŚCI 3

	4.3	Kompilacja: gramatyka bezkontekstowa, skaner, parser, błędy.	15
5	Pods	tawy komputera i systemy operacyjne	16
	5.1	Systemy liczbowe i konwersje pomiędzy nimi.	16
	5.2	Sposoby cyfrowej reprezentacji liczby całkowitej i rzeczywistej	16
	5.3	Wielowarstwowa organizacja oprogramowania kompu-	
		tera	19
	5.4	Procesy, zasoby i wątki.	19
	5.5	Planowanie przydziału procesora, priorytety, wywłasz- czanie oraz planowanie	19
	5.6	Zarządzanie pamięcią operacyjną.	19
	5.7	Problem zakleszczenia, algorytm Bankiera	19
6	Inżyr	nieria Oprogramowania	19
	6.1	Standardowe metodyki procesu wytwórczego oprogramowania.	19
	6.2	Metodyki zwinne (agile)	19
	6.3	Metody testowania oprogramowania	19
	6.4	Walidacja i weryfikacja oprogramowania.	19
	6.5	Diagramy UML (przypadków użycia, klas, aktywności,	10
	0.0	sekwencji, stanów, obiektów, wdrożenia)	20
	6.6	Wzorce projektowe programowania obiektowego	20
	6.7	Wzorce architektoniczne	20
7		emy wbudowane i elektronika	20
•	7.1	Różnice pomiędzy obsługą zdarzeń w przerwaniach sprzę-	_0
	1.1	towych a obsługą zdarzeń w pętli programowej	20
	7.2	Stosowalność systemów opartych o mikrokontrolery vs	20
		stosowalność typowych komputerów (stacjonarnych i	
		$\operatorname{laptop\'ow}$)	20
	7.3	Dekoder, multiplekser i demultiplekser: budowa, zasa-	
		da, działania, przeznaczenie/zastosowanie	20
	7.4	Podstawowe układy budujące system mikroprocesoro-	
		wy i sposób wymiany informacji pomiedzy nimi	20

Rozdział I

Pytania - dr. hab. Bogdan Księżopolski

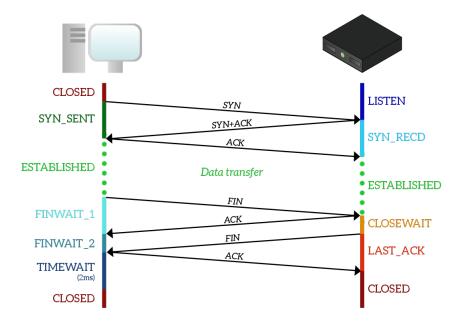
- 1 Sieci i programowanie sieciowe
- 1.1 Protokoły TCP i UDP porównanie i zastosowanie.

TCP

Protokół TCP lub Transmission Control Protocol jest protokołem zorientowanym na połączenie, znajdującym się w warstwie transportowej modelu TCP / IP. Nawiązuje połączenie między komputerem źródłowym a docelowym przed rozpoczęciem komunikacji.

Jest wysoce niezawodny, ponieważ wykorzystuje 3-drożną kontrolę uzgadniania, przepływu, błędu i przeciążenia. Zapewnia to, że dane wysyłane z komputera źródłowego są dokładnie odbierane przez komputer docelowy. Jeśli w przypadku, otrzymane dane nie są w odpowiednim formacie, to TCP ponownie przesyła dane. Poniższe protokoły używają TCP do transmisji danych:

- HTTP
- HTTPs
- FTP
- SMTP



Rysunek I.1: TCP

UDP

Protokół UDP lub User Datagram Protocol to bezpołączeniowy protokół znajdujący się w warstwie transportowej modelu TCP / IP. Nie ustanawia połączenia ani nie sprawdza, czy komputer docelowy jest gotowy do odbioru, czy też nie, po prostu przesyła dane bezpośrednio. Protokół UDP służy do przesyłania danych z większą szybkością. Jest mniej niezawodny i dlatego jest używany do przesyłania danych, takich jak pliki audio i wideo. UDP nie gwarantuje ani dostarczenia danych, ani nie przesyła utraconych pakietów.

1.2 Protokół IP.

a

1.3 Modele sieci komputerowych.

a

1.4 Porównanie protokołów IPv4 i IPv6.



Rysunek I.2: UDP :D

- 1.5 Format pakietu IP (poszczególne pola, zastosowanie).
- 1.6 Ethernet.

a

a

a

- 1.7 Protokoły warstwy aplikacji.
- 1.8 Charakterystyka modelu OSI i TCP/IP.
- 1.9 Rodzaje i przykłady nagłówków HTTP.

1.10 Protokół WebSocket.

a

1.11 Serwer zdarzeniowy, a wielowątkowy. Charakterystyka i porównanie.

a

2 Bezpieka

2.1 Infrastruktura klucza publicznego - charakterystyka.

a

2.2 Kryptografia symetryczna oraz asymetryczna - charakterystyka.

Kryptografia symetryczna

W kryptografii symetrycznej szyfrowanie i deszyfrowanie wykonywane jest przy użyciu tego samego klucza. W niektórych algorytmach wykorzystywane są dwa klucze, jednak muszą one być od siebie zależne w taki sposób, że znając jeden z nich, można wygenerować drugi.



Rysunek I.3: Zasada działania kryptografii symetrycznej

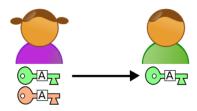
W celu zapewnienia bezpiecznej komunikacji, algorytm szyfrowania musi być tak skonstruowany, żeby odtworzenie tekstu jawnego bez znajomości klucza było zadaniem trudnym obliczeniowo. Dodatkowym wymaganiem jest tajność klucza – przed rozpoczęciem wymiany wiadomości, należy opracować protokół uzgadniania lub przekazywania klucza.

Algorytmy szyfrowania symetrycznego możemy podzielić na algorytmy blokowe i strumieniowe. Pierwsze z nich przekształcają blok danych ustalonej długości, traktując go jako całość, na szyfrogram o tej samej liczbie bitów. Szyfry strumieniowe przyjmują natomiast ciąg (strumień) danych. Algorytmy kryptografii symetrycznej są szybkie, zwykle wymagają też mniejszej mocy obliczeniowej niż algorytmy asymetryczne. Powszechnie stosowanym szyfrem symetrycznych jest **AES**.

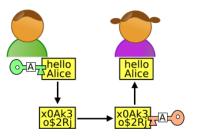
Kryptografia asymetryczna

Kryptografia asymetryczna to rodzaj kryptografii, w którym jeden z używanych kluczy jest udostępniony publicznie. Każdy użytkownik może użyć tego klucza do zaszyfrowania wiadomości, ale tylko posiadacz drugiego, tajnego klucza może odszyfrować taką wiadomość.

Kryptografia asymetryczna opiera się na funkcjach jednokierunkowych – takich, które da się łatwo wyliczyć w jedną stronę, ale bardzo trudno w drugą. Np. mnożenie jest łatwe, a rozkład na czynniki (z ang. faktoryzacja) trudny (na czym przykładowo opiera się **RSA**). Potęgowanie modulo jest łatwe, a logarytmowanie dyskretne jest trudne (na czym opierają się ElGamal, DSA i **ECC**).



Rysunek I.4: Krok 1: Alice przesyła do Boba swój klucz publiczny



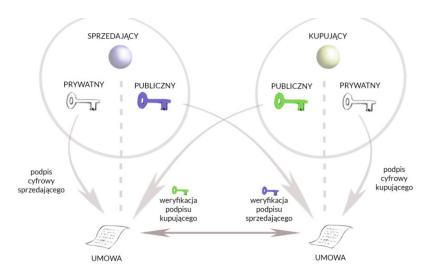
Rysunek I.5: Kroki 2 i 3: Bob szyfruje wiadomość kluczem publicznym Alice, która to następnie otrzymuje zaszyfrowaną wiadomość i rozszyfrowuje ją kluczem prywatnym

Klucz publiczny używany jest do zaszyfrowania informacji, klucz prywatny do jej odczytu. Ponieważ klucz prywatny jest w wyłącznym posiadaniu

adresata informacji, tylko on może ją odczytać. Natomiast klucz publiczny jest udostępniony każdemu, kto zechce zaszyfrować wiadomość.

Ponieważ kryptografia asymetryczna jest o wiele wolniejsza od symetrycznej, prawie nigdy nie szyfruje się wiadomości za pomocą kryptosystemów asymetrycznych (również ze względu na ograniczenie wielkości szyfrowanej wiadomości). Zamiast tego szyfruje się jedynie klucz jakiegoś szyfru symetrycznego, takiego jak np. AES. Takie protokoły, łączące elementy kryptografii symetrycznej i asymetrycznej, nazywa się hybrydowymi.

Nadawcy mogą także używać kluczy prywatnych do cyfrowego podpisywania wiadomości. Te podpisy cyfrowe pozwalają odbiorcom uwierzytelnić tożsamość nadawcy i spać spokojnie, wiedząc, że wiadomości nie zostały zmienione od momentu podpisania. W takim przypadku przesyłane informacje mogą być publiczne, a odbiorca może użyć certyfikatu, który towarzyszy tej informacji, aby zweryfikować integralność i autentyczność podpisanej wiadomości.



Rysunek I.6: Jak działa podpis

2.3 Bezpieczeństwo sieci w odniesieniu do warstw modelu TCP/IP.

2.4 Metody kontroli dostępu w systemach IT.

a

2.5 Atrybuty bezpieczeństwa informacji.

Rozdział II

Pytania - dr. hab. Grzegorz Wójcik

1 Bazy danych

a

a

a

a

- 1.1 Model relacyjny baz danych i języki zapytań.
- 1.2 Model obiektowo-relacyjny baz danych, inne modele danych.
- 1.3 Składnia podstawowych zapytań języka SQL.
- 1.4 Projektowanie baz danych oraz model związków encji.
- 1.5 Problemy indeksowania baz danych, rodzaje indeksów, indeksy typu B+ drzewo.

1.6 Przetwarzanie transakcyjne OLTP (On-Line Transaction Processing).

a

2 Paradygmaty

2.1 Założenia paradygmatu programowania obiektowego.

a

2.2 Idea dziedziczenia i polimorfizmu w programowaniu.

a

2.3 Zasady programowania dynamicznego.

a

2.4 Główne paradygmaty programowania.

a

2.5 Cechy programowania deklaratywnego.

а

Rozdział III

Pytania - reszta

- 1 Jezyk C i C++
- 1.1 Instrukcje sterujące w języku C.
- 1.2 Zarządzanie pamięcią w języku C.
- 1.3 Budowa, obsługa i formatowanie łańcuchów znakowych w języku C.
- 1.4 Zasięg i czas życia obiektów w języku C++.
- 1.5 Obsługa wyjątków w języku C++.
- 1.6 Definicje obiektu, klasy i szablonu klasy w języku C++.

a

a

a

a

a

- 2 Algosy
- 2.1 Algorytmy sortujące.

a

2.2 Algorytmy zachłanne.

8

2.3 Metoda "dziel i zwyciężaj" konstruowania algorytmów.

a

2.4 Struktura kopców binarnych.

a

2.5 Algorytmy wyszukiwania najkrótszej ścieżki w grafie.

a

2.6 Sposoby implementacji słownika.

a

2.7 Tablice mieszające.

a

2.8 Algorytmy Monte Carlo oraz algorytmy Las Vegas.

a

2.9 Metody rozwiązywania rekurencji. Rekurencje Flawiusza i wieża w Hanoi.

2.10 Algorytmy Euklidesa. Algorytmy faktoryzacji.

a

2.11 Metody reprezentacji grafów w komputerze.

a

2.12 Droga i cykl Eulera. Droga i cykl Hamiltona.

a

2.13 Drzewo spinające graf.

a

- 3 Teoria obliczalności czy coś
- 3.1 Pojęcia P, NP, NP-zupełne.

a

- 4 Automaty i inne takie
- 4.1 Deterministyczne i niedeterministyczne automaty skończone.

a

4.2 Automaty z epsilon przejściami, wyrażenia regularne.

a

4.3 Kompilacja: gramatyka bezkontekstowa, skaner, parser, błędy.

5 Podstawy komputera i systemy operacyjne

5.1 Systemy liczbowe i konwersje pomiędzy nimi.

a

5.2 Sposoby cyfrowej reprezentacji liczby całkowitej i rzeczywistej.

Liczby całkowite

Kod ZM (kod znak-moduł) Sprawa w kodzie ZM jest w miarę prosta i klarowna. Najstarszy bit b_{n-1} dla n-bitowej liczby jest bitem znaku i określa czy liczba jest dodatnia czy ujemna:

- 0 liczba dodatnia,
- 1 liczba ujemna.

Bity od b_{n-1} do b_0 odpowiadają za kodowanie wartości samej liczby. Wzór na obliczenie wartości liczby zakodowanej w **ZM**:

$$L_{ZM} = (-1)^{b_{n-1}} \cdot (b_{n-2}2^{n-2} + \dots + b_22^2 + b_12^1 + b_02^0)$$

Przykładowe kodowanie liczby na ośmiu bitach w kodzie ZM:

$$26 \longrightarrow \mathbf{0}0011010$$
$$-26 \longrightarrow \mathbf{1}0011010$$

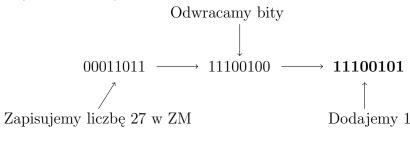
Proste, logiczne, fajne. Pytania, problemy? To jedziemy dalej.

Kod U2 (kod uzupełnień do 2) Tutaj sprawa się nieco komplikuje z zapisem liczb ujemnych. Bit b_{n-1} ma wagę -2^{n-1} co sprawia, że musimy bitowo tak jakby zapisać odwrotność liczby, którą chcemy reprezentować jako ujemna (i dodać 1, żeby się wszystko zgadzało). W zapisie liczb dodatnich zapis jest identyczny jak w **ZM** - na najstarszym bicie musimy tylko zachować 0.

Istnieje prosty algorytm konwersji na U2 z wykorzystaniem ZM:

- 1. Zapisać moduł liczby w ZM,
- 2. Dokonać inwersji bitów (0 na 1 i 1 na 0),
- 3. Zwiększ wynik dodając 1.

Przykład z liczbą -27 na 8 bitach:



Liczby rzeczywiste

Zapis stałopozycyjny Do zapisu liczby stałoprzecinkowej przeznaczona jest z góry określona liczba bitów, a pozycję przecinka ustala się arbitralnie, w zależności od wymaganej dokładności, wolne bity uzupełniając zerami. Do reprezentacji liczb ze znakiem stosuje także kod U2.

Liczba $6,25=110,01_{(2)}$ zapisana na 8 bitach gdy częśd ułamkowa zajmuje 3 najmłodsze bity, ma postać:

A w reprezentacji U2 będzie miała postać:

11001110

Część całkowita liczby zachowuje się identycznie jak w przypadku zwykłych liczb całkowitych, natomiast bity w części ułamkowej posiadają wagi 2^{-1} , 2^{-2} , itd. - czyli $\frac{1}{2}$, $\frac{1}{4}$, ..., więc ilość bitów w części ułamkowej wpływa na precyzję zapisu.

Zapis zmiennopozycyjny Liczba zmiennoprzecinkowa jest komputerową reprezentacją liczb rzeczywistych zapisanych w postaci wykładniczej o podstawie 2. Przykładowa notacja:

$$(-1)^Z \cdot M \cdot 2^C = (-1)^Z \cdot (1+m) \cdot 2^{c-BIAS}$$

gdzie:

 $(-1)^Z$ - znak liczby

- M=1+m znormalizowana mantysa (liczba spełniająca warunek: $1 \le M \le 2$). Ponieważ przed przecinkiem stoi zawsze 1, więc można ją przedstawić w postaci 1+m, gdzie m jest liczbę ułamkową: $0 \le m \le 1$)
- C=c-BIAS cecha (liczba całkowita), która dzięki zastosowaniu stałej BIAS pozwoli przedstawid cechę w postaci różnicy c-BIAS (c jest liczbą całkowitą dodatnią, tzw spolaryzowana cechę)
- BIAS- stała (liczba całkowita BIAS zależna od danej implementacji rozwiązuje problem znaku cechy)

Kodujemy wyłącznie:

- z bit znaku
- m mantysę pomniejszoną o 1
- c cechę przesuniętą o BIAS

Załóżmy, że operujemy następującym zmiennopozycyjnym formatem zapisu liczby rzeczywistej:

- na zapis przeznaczamy 16 bitów
- najstarszy bit (b_{15}) to bit znaku (będziemy stosowad kod ZM)
- kolejne 6 bitów (b_9-b_{14}) to mantysa
- \bullet pozostałe bity $(b_0\hbox{-}b_8)$ są przeznaczone na zapis cechy i przyjmijmy, że BIAS=9

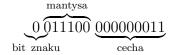
Przedstawimy liczbę +0.0224609375 w powyższym formacie. Naszą liczbę zapisujemy w systemie binarnym w postaci wykładniczej o podstawie 2, przesuwamy przecinek zapisując ją w notacji wykładniczej:

$$0,0224609375 = 0,0000010111_{(2)} = 1,0111_{(2)} \cdot 2^{-6}$$

Z tego wynika, że:

- Znak: $(-1)^0$
- Mantysa: 1.**0111**₂
- Cecha: $-6 = 3 9 = 11_2 BIAS$

Oto liczba 0,0224609375 zapisana w zadanym formacie:



5.3 Wielowarstwowa organizacja oprogramowania komputera.

a

5.4 Procesy, zasoby i wątki.

a

5.5 Planowanie przydziału procesora, priorytety, wywłaszczanie oraz planowanie.

a

5.6 Zarządzanie pamięcią operacyjną.

a

5.7 Problem zakleszczenia, algorytm Bankiera.

a

- 6 Inżynieria Oprogramowania
- 6.1 Standardowe metodyki procesu wytwórczego oprogramowania.

a

6.2 Metodyki zwinne (agile).

a

6.3 Metody testowania oprogramowania.

a

6.4 Walidacja i weryfikacja oprogramowania.

a

a

a

a

a

- 6.5 Diagramy UML (przypadków użycia, klas, aktywności, sekwencji, stanów, obiektów, wdrożenia).
- 6.6 Wzorce projektowe programowania obiektowego.
- 6.7 Wzorce architektoniczne.

7 Systemy wbudowane i elektronika

- 7.1 Różnice pomiędzy obsługą zdarzeń w przerwaniach sprzętowych a obsługą zdarzeń w pętli programowej.
- 7.2 Stosowalność systemów opartych o mikrokontrolery vs stosowalność typowych komputerów (stacjonarnych i laptopów).
- 7.3 Dekoder, multiplekser i demultiplekser: budowa, zasada, działania, przeznaczenie/zastosowanie.
- 7.4 Podstawowe układy budujące system mikroprocesorowy i sposób wymiany informacji pomiędzy nimi.