Termin: Poniedziałek, 13:00-16:00 TN

# Sprawozdanie z laboratorium nr 4 "Architektura Komputerów 2"

Rok akademicki: 2019/2020, kierunek: INF

Prowadzący:

Mgr inż. Tomasz Serafin

#### 1. Cel ćwiczenia:

Celem laboratorium nr 4 było stworzenie programu wykonującego podstawowe operacje arytmetyczne (dodawanie, odejmowanie, mnożenie, dzielenie) na wektorach 128-bitowych (metoda SIMD) oraz analogiczny bez ich wykorzystania (metoda SISD). Należało zmierzyć czas wykonywania operacji dla 2048, 4096 i 8192 liczb posługując się językiem C połączonym z asemblerem, a następnie przeanalizować je – w postaci wykresów i wniosków końcowych.

#### 2. Przebieg pracy na programem:

Pracę nad programem zacząłem od zapoznania się z instrukcją do laboratorium nr 4 oraz niezbędnymi instrukcjami realizującymi operacje na wektorach 128-bitowych. Następnym krokiem było przemyślenie, w jaki sposób zaimplementować wektory liczb w programie. W tym celu zastosowałem odpowiednie struktury do przechowywania wektorów liczb. Kolejnym krokiem było przemyślenie, w jakiś sposób wypełniana będzie struktura przechowująca wektory. W tym celu stworzyłem funkcję generującą liczby pseudolosowe wypełniającą strukturę wektorów liczbami typu float. Następnie przeszedłem do implementacji podstawowych działań arytmetycznych z i bez wykorzystania SSE w formie wstawek asemblerowych. Potem przeszedłem do projektowania programu oraz później do jego implementacji. Program zostały napisany w wersji 32-bitowej. Program był testowany w środowisku Linux Ubuntu 64-bit.

#### 3. Napotkane problemy:

Pierwszym napotkanym problemem był wybór, na jakich liczbach wykonywane będą operacje. W pierwszej kolejności wybrałem liczby typu całkowitego, jednak okazało się, że zaimplementowanie mnożenia i dzielenia jest trudne do wykonania ze względu na brak odpowiednich instrukcji. Dlatego ostatecznie program działa na liczbach zmiennoprzecinkowych.

Kolejnym często pojawiającym się problemem były wstawki języka asemblerowego w kodzie C, które po skompilowaniu bardzo często zwracały błąd – następowało naruszenie ochrony pamięci. Problem został rozwiązany.

## 4. Kluczowe fragmenty kodu:

a) struktura do przechowywania wektorów 128-bitowych składających się z 4 liczb typu float (po 32 bity każda)

```
12 struct wektorFloat
13 {
14          float num1;
15          float num2;
16          float num3;
17          float num4;
18 };
```

b) funkcja generująca liczby pseudolosowe do wypełnienia wektorów – generator wektorów:

```
228 struct wektorFloat generatorWektorow()
229 {
230
            struct wektorFloat wektor;
            wektor.num1 = (rand() % 10000000) / 100.0;
231
            wektor.num2 = (rand() % 10000000) / 100.0;
232
            wektor.num3 = (rand() % 10000000) / 100.0;
233
            wektor.num4 = (rand() % 10000000) / 100.0;
234
235
236
            return wektor;
237 }
```

c) funkcja wykonująca operację dodawania metodą SIMD wraz z obliczaniem czasu wykonania danej operacji:

```
22 double dodawanieSIMD(struct wektorFloat a, struct wektorFloat b)
23 {
24
           time t t poczatek;
25
           time_t t_koniec;
26
           t_poczatek = clock();
27
28
           asm(
29
                    "movups (%0), %%XMM0\n"
30
                    "movups (%1), %%XMM1\n"
31
                    "addps %%XMM0, %%XMM1\n"
32
                    : "r" (&a), "r" (&b)
33
              );
35
           t koniec = clock();
36
           return difftime(t_koniec, t_poczatek) / (double)CLOCKS_PER_SEC;
37 }
```

Argumentami funkcji są wektory a i b, a zwracaną wartością typu double jest czas wykonania pojedynczej operacji. Przed wykonaniem operacji dodawania, rozpoczynamy mierzenie czasu przez wywołanie funkcji clock() z biblioteki time.h, która zwraca przybliżoną wartość czasu procesora zużytego przez program. W kodzie asemblerowym ładujemy wektor a do rejestru xmm0, a wektor b do rejestru xmm1. Następnie wykonujemy operację dodawania za pomocą rozkazu "addps". Przyrostek "ps" oznacza, że instrukcja operuje na wszystkich elementach równocześnie. Następnie kończymy zliczanie czasu przez ponowne wywołanie funkcji clock() i przypisanie czasu zmiennej t\_koniec. Wartość zwracana to różnica czasu zakończenia i rozpoczęcia zliczania czasu liczona za pomocą funkcji difftime(), której wartość dzielimy przez stałą, aby uzyskać czas w sekundach.

Pozostałe operacje bazujące na metodzie SIMD są analogiczne – różnią się rozkazem (subps, mulps, divps).

d) funkcja wykonująca operację dodawania metodą SISD wraz z obliczaniem czasu wykonania danej operacji:

```
93 double dodawanieSISD(struct wektorFloat a, struct wektorFloat b)
95
96
            time_t t_poczatek;
time_t t_koniec;
 97
98
             t_poczatek = clock();
99
100
             asm(
101
                     "fld (%0)\n"
                     "fld (%1)\n"
102
                     "faddp %%st(0), %%st(1)\n"
103
104
                     "fstp %%st(3)\n'
105
                     "fld 4(%0)\n"
106
107
                     "fld 4(%1)\n"
                     "faddp %%st(0), %%st(1)\n"
108
109
                     "fstp %%st(3)\n"
110
111
                     "fld 8(%0)\n"
                     "fld 8(%1)\n"
112
                     "faddp %%st(0), %%st(1)\n"
113
114
                     "fstp %%st(3)\n"
115
116
                     "fld 12(%0)\n"
117
                     "fld 12(%1)\n"
118
                     "faddp %%st(0), %%st(1)\n"
                     "fstp %%st(3)\n'
119
120
121
                     : "r" (&a), "r" (&b)
122
                );
123
             t_koniec = clock();
124
             return difftime(t_koniec, t_poczatek) / (double)CLOCKS_PER_SEC;
125 }
```

Argumentami funkcji są wektory a i b, a zwracaną wartością typu double jest czas wykonania pojedynczej operacji. Wektory są używane tylko jako argumenty przekazywane do funkcji. Zliczanie czasu odbywa się dokładnie tak samo jak w przypadku operacji metodą SIMD. W kodzie asemblerowym wstawiamy kolejno liczby typu float z wektorów a i b oraz wykonujemy kolejno operacje dodawania za pomocą rozkazu "faddp". Operacje są wykonywane dla czterech bloków instrukcji.

Pozostałe operacje bazujące na metodzie SISD są analogiczne – różnią się rozkazem (fsub, fmul, fdiv).

e) funkcja obliczająca średni czas wykonywania operacji dla zadanej liczby pomiarów:

<u>f) funkcja generująca wyniki i zapisująca je w zgodnie z szablonem podanym przez prowadzącego:</u>

## 5. Opis uruchomienia programu:

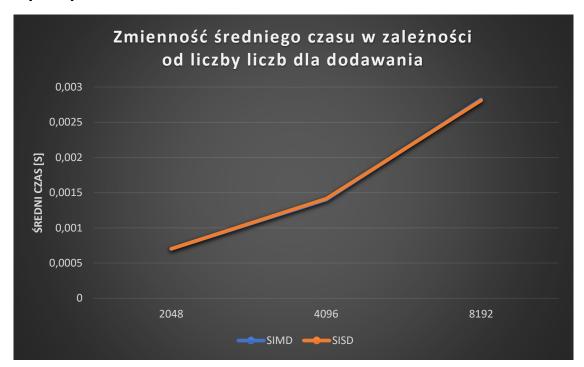
Zawartość pliku "makefile":

```
all: Lab4

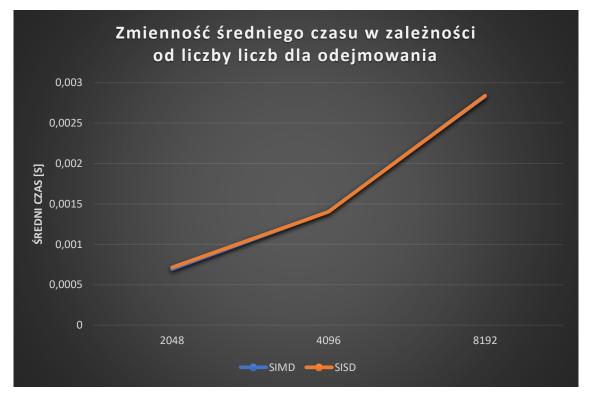
Lab4: Lab4.c

gcc -m32 Lab4.c -o Lab4
```

## 6. Wykresy:



Wykres 1. przedstawiający zmienność średniego czasu w zależności od liczby liczb dla operacji dodawania metodą SIMD/SISD



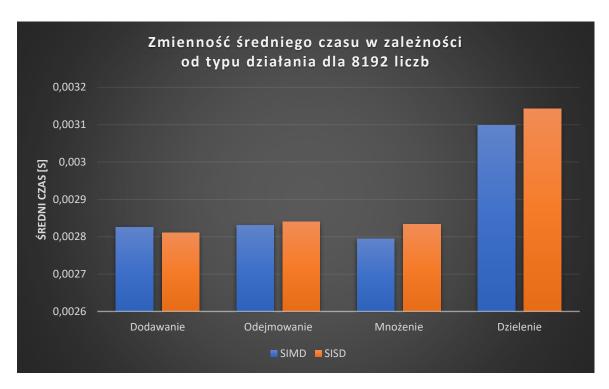
Wykres 2. przedstawiający zmienność średniego czasu w zależności od liczby liczb dla operacji odejmowania metodą SIMD/SISD



Wykres 3. przedstawiający zmienność średniego czasu w zależności od liczby liczb dla operacji mnożenia metodą SIMD/SISD



Wykres 4. przedstawiający zmienność średniego czasu w zależności od liczby liczb dla operacji dzielenia metodą SIMD/SISD



Wykres 5. przedstawiający zmienność średniego czasu w zależności od typu działania dla 8192 liczb

	2048	4096	8192
Dodawanie	0,00%	1,06%	-0,53%
Odejmowanie	2,94%	-0,21%	0,32%
Mnożenie	0,99%	1,13%	1,38%
Dzielenie	0,26%	1,79%	1,40%

Tabela 1. przedstawiająca zysk/stratę z zastosowania mechanizmów SIMD w stosunku do SISD wyrażony w procentach

### 7. Wnioski:

Pierwsze wnioski, jakie nasuwają się po spojrzeniu na wykresy to fakt, iż różnica średniego czasu pomiędzy operacjami wykonanymi metodą SIMD i SISD jest znikoma, a wręcz niezauważalna. Wyniki powinny być jednak z goła inne, ponieważ logiczne wydaje się, iż równoległe przetwarzanie wielu instrukcji powinno być szybsze od wykonywania ich sekwencyjnie. Wynik jest z pewnością obarczony błędem wynikającym z przeprowadzenia testów na maszynie wirtualnej, co tłumaczy fakt, iż w warunkach domowych nie byłem w stanie przeprowadzić testów pozbawionych wpływów z np. aplikacji działających w tle.

Kolejnym istotnym element jest to, że można doszukać się w wynikach pewnego błędu systematycznego, ponieważ po każdym uruchomieniem testów wyniki były inne, co z pewnością wynika z wspomnianego wcześniej faktu, iż działanie programu mogą przerywać aplikacje i usługi działające w tle i obciążające procesor, na co nie mamy realnego wpływu.

Analizując wykres wykonany w celu porównania czasu działania operacji metodą SIMD i SISD dla 8192 liczb, można zauważyć także, iż operacje wykonywane metodą SIMD są nieznacznie szybsze w przypadku odejmowania, mnożenia i dzielenia, natomiast operacja dodawania jest nieznacznie szybsza w przypadku metody SISD.