

# Wydział Elektroniki, Fotoniki i Mikrosystemów

# Laboratorium informatyki

# Ćwiczenie nr 13. Implementacja i konsolidacja bibliotek programistycznych

#### Zagadnienia do opracowania:

- ullet biblioteka standardowa języków C i C++
- biblioteki statyczne i dynamiczne
- biblioteka a framework
- interfejs programistyczny (API)
- położenie funkcji bibliotecznych w wirtualnej przestrzeni adresowej

# Spis treści

1	Cel	ćwiczenia	2		
2	$\mathbf{W}\mathbf{p}$	orowadzenie	2		
	2.1	Biblioteki programistyczne	2		
	2.2	Biblioteka standardowa	12		
	2.3	Funkcje biblioteczne a pamięć programu	12		
3	Pro	ogram ćwiczenia	18		
4	Dodatek				
	4.1	Biblioteki dvnamiczne jako wtyczki	20		

## 1. Cel ćwiczenia

Celem ćwiczenia jest opanowanie umiejętności implementacji oraz konsolidacji własnych bibliotek programistycznych w językach C/C++.

## 2. Wprowadzenie

#### 2.1. Biblioteki programistyczne

Biblioteki programistyczne (ang. libraries) stanowią zbiór zdefiniowanych funkcji, stałych i typów danych, wykorzystywanych w kodzie źródłowym aplikacji. Skompilowany kod biblioteki nie stanowi samodzielnego pliku wykonywalnego – nie posiada zdefiniowanej funkcji main(). Biblioteki programistyczne pozwalają na użycie tego samego kodu przez wiele różnych aplikacji. Przykładem może być Standardowa Biblioteka Szablonów (ang. Standard Template Library, STL) języka C++, dostarczająca sprawdzone implementacje kontenerów (struktur danych) czy popularnych algorytmów. Biblioteki można podzielić na:

- statyczne (ang. static libraries) dołączane do aplikacji na etapie konsolidacji kodu, w wyniku czego kod bibliotek statycznych jest zawierany w wynikowym kodzie wykonywalnym programu. Skutkuje to zwiększeniem rozmiaru aplikacji. W systemie operacyjnym Windows biblioteki statyczne mają najczęściej rozszerzenie .lib albo .obj, natomiast w systemach z rodziny Unix rozszerzenie .a (z ang. archive);
- dynamiczne (współdzielone) (ang. dynamic libraries, shared libraries)
   dołączane do aplikacji na etapie jej uruchomienia. W systemie operacyjnym Windows biblioteki dynamiczne mają rozszerzenie .dll
   (z ang. dynamic-link library), natomiast w systemach z rodziny Unix rozszerzenie .so (z ang. shared object). Pojedyncza instancja biblioteki dynamicznej może być współdzielona przez wiele aplikacji jed-

nocześnie (kod *biblioteki* nie jest zawierany w kodzie wykonywalnym aplikacji).

Zbliżonym pojęciem do biblioteki programistycznej jest framework, znany również pod pojęciem platformy programistycznej. Różnica między biblioteką a frameworkiem polega na tym, że framework wykorzystuje wzorzec odwróconego sterowania (ang. inversion of control, IoC). W klasycznym podejściu program wywołuje określone funkcje biblioteczne. W przypadku odwróconego sterowania to framework przekazuje sterowanie do kodu aplikacji i decyduje o wykonaniu kodu użytkownika.

Aby zaimplementować *bibliotekę programistyczną* i wykorzystać ją w kodzie aplikacji należy:

- 1. zdeklarować *interfejs* biblioteki
- 2. zaimplementować zdeklarowane funkcje biblioteczne
- 3. skompilować kod do postaci *biblioteki statycznej* bądź *biblioteki dynamicznej*
- 4. załączyć *interfejs* biblioteki w kodzie aplikacji
- 5. dołączyć *bibliotekę* do aplikacji na etapie konsolidacji kodu lub wykonania programu

Interfejs programistyczny (ang. application programming interface, API) określa w jaki sposób zachodzi komunikacja między programami lub, jak w tym przypadku, między programem a biblioteką. Wprowadzenie interfejsu programistycznego umożliwia rozdzielenie deklaracji funkcji bibliotecznych od ich implementacji. Przykładem może być biblioteka standardowa, która posiada wiele niezależnych implementacji, ale jeden, ściśle zdefiniowany interfejs, wykorzystywany przez aplikacje języka C (lub C++). Dzięki temu możliwe jest tworzenie bibliotek dla różnych systemów operacyjnych, architektur procesorów czy języków programowania, jak również zmiana zasady działania aplikacji przez wymianę implementacji biblioteki z zachowaniem tego samego interfejsu programistycznego (nie ma

konieczności modyfikacji kodu źródłowego aplikacji). *Interfejs* powinien cechować się małym stopniem skomplikowania i być dobrze udokumentowany. Dobrze przygotowany *interfejs* jest wystarczający dla programisty, aby skorzystać z funkcji udostępnionych przez *bibliotekę*, bez oglądania ich implementacji (która często jest ukryta). Jako przykład może posłużyć prosta *biblioteka libmath* implementująca podstawowe operacje matematyczne. Jej *interfejs*, zawarty w pliku nagłówkowym *math\_functions.h*, przedstawiono na listingu 1.

```
#pragma once
3 /**
  * adding two double-precision floating-point
    numbers
  * Oparam x first addent
  * Oparam y second addent
  * Oreturn sum of addents x and y
double add(double x, double y);
11 /**
  * subtracting two double-precision floating-point
    numbers
  * Oparam x minuend
  * @param y subtrahend
  * Oreturn difference of minuend and subtrahend
  */
double subtract(double x, double y);
19 /**
```

```
* multiplying two double-precision floating-point
    numbers
 * @param x first factor
* Oparam y second factor
|* @return multiplication of factors x and y
24 */
double multiply(double x, double y);
27 // Function pointer type of the illegal division
    operation handler
28 typedef double (*IllegalOperationHandler)();
30 /**
  * dividing two double-precision floating-point
    numbers
 * @param x dividend
* Oparam y divisor
* @param illegalOperationHandler handler to be
    called on division by zero
  * Oreturn value returned by the
    illegalOperationHandler invocation in case of
    division by zero or quotient of divident and
    divisor otherwise
 * The function invocation result is undefined if
    illegalOperationHandler is NULL
38 double divide (double x, double y,
    IllegalOperationHandler illegalOperationHandler);
40 /**
```

```
* modulus of a double-precision floating-point
    number

* @param x number for which the modulus is to be
    calculated

* @return modulus of x

*/
double modulus(double x);
```

Listing 1. Interfejs biblioteki libmath

Implementacje funkcji bibliotecznych *libmath*, zawarte w pliku źródłowym  $math\_functions.c$ , przedstawiono na listingu 2. Należy mieć na uwadze, że użytkownik *biblioteki libmath* może nie mieć dostępu do nieskompilowanych plików źródłowych. Plik nagłówkowy interfejsu (listing 1) powinien zawierać objaśnienia poszczególnych funkcji, a w razie bardziej skomplikowanych implementacji, również przykłady ich użycia w postaci komentarzy w kodzie interfejsu.

```
#include "math_functions.h"

double add(double x, double y) {
   return x + y;
}

double subtract(double x, double y) {
   return x - y;
}

double multiply(double x, double y) {
   return x * y;
}
```

Listing 2. Implementacja funkcji bibliotecznych *libmath* 

Kompilacja plików  $math\_functions.h$  oraz  $math\_functions.c$  do postaci biblioteki statycznej (przy użyciu pakietu GNU) w systemie Windows i Unix odbywa się jednakowo. W pierwszym kroku należy skompilować pliki źródłowe do postaci pliku obiektowego (tu:  $math\_functions.o$ ). Można to zrobić wykorzystując flagę -c kompilatora gcc (kompilacja bez konsolidacji):

#### gcc -c math\_functions.c

Jeżeli biblioteka zawiera więcej niż jeden plik źródłowy, to powyższy krok należy powtórzyć dla każdego z nich. W kolejnym etapie łączy się poszczególne pliki obiektowe do jednego pliku biblioteki statycznej (archiwum). W tym celu można posłużyć się programem ar (pakiet GNU). Składnia wywołania programu jest następująca

ar [flagi] [nazwa\_biblioteki] [pliki\_obiektowe]

Dla biblioteki libmath:

ar -cvru libmath.lib math\_functions.o

[Uwaqa: w przypadku systemu Unix libmath.a]

Zastosowane w przykładzie flagi określają odpowiednio:

- $\bullet$  c nie ostrzegaj, jeżeli biblioteka musiała zostać utworzona;
- v zwiększ szczegółowość komunikatów;
- r zamień lub dodaj nowe pliki do archiwum;
- ullet u zamień wyłącznie te pliki, które są nowsze niż obecna wersja archiwum.

Zawartość archiwum można wyświetlić za pomocą flagi -t:

#### ar -t libmath.lib

W przypadku *biblioteki dynamicznej*, w pierwszym kroku kompilacji należy dodatkowo uwzględnić flagę *-fPIC* (position-independent code), która określa, że działanie wygenerowanego kod maszynowego funkcji bibliotecznych nie jest zależne od konkretnego położenia w wirtualnej przestrzeni adresowej (cecha charakterystyczna *bibliotek dynamicznych*):

#### gcc -fPIC -c math\_functions.c

Łączenie plików obiektowych można przeprowadzić przy pomocy kompilatora **gcc**, wykorzystując flagę **-shared**:

#### gcc -shared -o libmath.dll math\_functions.o

[Uwaga: w przypadku systemu Unix libmath.so]

Aby skorzystać z funkcji *biblioteki libmath* w kodzie aplikacji, należy dołączyć nagłówek (*interfejs*) *math\_functions.h* za pomocą dyrektywy *#include* (np. w pliku *main.c*). Przykład przedstawiono na listingu 3.

```
| #include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
4 // Zalacz API biblioteki libmath
#include <math_functions.h>
7 // IllegalOperationHandler
a double onDivisionByZero() {
   printf("Illegal operation\n");
   return 0.0;
11 }
13 int main() {
   double divident, divisor;
   printf("Put divident: ");
   scanf("%lf", &divident);
   printf("Put divisor: ");
   scanf("%lf", &divisor);
   // Uzycie funkcji divide() z biblioteki libmath
   printf("Quotient equals: %lf", divide(divident,
    divisor, onDivisionByZero));
   return EXIT_SUCCESS;
22 }
```

Listing 3. Użycie funkcji bibliotecznych *libmath* w kodzie aplikacji

Próba kompilacji programu z listingu 3. zakończy się następującym błędem:

#### gcc -o app main.c

main.c:(.text+0x88): undefined reference to 'divide'
main.c:(.text+0x88): relocation truncated to fit: R\_X86\_64\_PC32
against undefined symbol 'divide'
collect2: error: ld returned 1 exit status

Pomimo, że kompilator poprawnie dołączył nagłówek  $math\_functions.h$ , to próba odnalezienia definicji funkcji divide(), wywołanej w funkcji main(), zakończyła się błędem (undefined symbol 'divide'). Nazwa ld wskazuje na błąd konsolidatora.

Poprawna kompilacja aplikacji może wyglądać następująco:

• jeżeli plik *biblioteki* położony jest w tym samym katalogu, co pliki źródłowe aplikacji:

gcc -o app main.c libmath.lib gcc -o app main.c libmath.dll

• jeżeli plik biblioteki położony jest w innym katalogu niż pliki źródłowe aplikacji, należy skorzystać z flagi -L:

gcc -o app main.c libmath.lib -L[ścieżka\_do\_biblioteki] gcc -o app main.c libmath.dll -L[ścieżka\_do\_biblioteki]

Można zauważyć, że rozmiar pliku wykonywalnego (app.exe) jest większy w przypadku dołączania biblioteki statycznej niż biblioteki dynamicznej – funkcje biblioteki dynamicznej zostaną dołączone na etapie uruchomienia aplikacji.

Stosowanie *bibliotek statycznych* i *dynamicznych* ma swoje wady i zalety:

- biblioteki dynamiczne są dołączane do aplikacji na etapie jej uruchomienia, dzięki czemu kod biblioteki nie jest zawierany w kodzie wynikowym programu, zmniejszając rozmiar pliku wykonywalnego. Pojedyncza instancja biblioteki dynamicznej może być współdzielona przez wiele aplikacji jednocześnie. Wykorzystanie bibliotek dynamicznych wiąże się z dodatkowym narzutem czasowym wynikającym z wczytania i wykonania funkcji bibliotecznych
- biblioteki statyczne są zawierane w pliku wykonywalnym, zwiększając jego rozmiar. Dzięki temu, że biblioteka statyczna dołączana jest na etapie konsolidacji, może zachodzić optymalizacja rozmiaru pliku wykonywalnego przez dołączanie wyłącznie definicji funkcji bibliotecznych użytych w kodzie programu (a nie wszystkich dostępnych funkcji). Biblioteki statyczne nie posiadają dodatkowego narzutu czasowego wynikającego z wykonywania funkcji bibliotecznych

Warto również wspomnieć, że pliki .dll (Windows) i .so (Unix), choć koncepcyjnie podobne, są obsługiwane nieco inaczej. Mechanizm obsługi bibliotek dynamicznych w systemie Windows jest istotnie ograniczony w porównaniu z systemami Unix pod kątem obsługi offsetów symboli biblioteki dynamicznej (problem z odczytywaniem adresów funkcji i zmiennych bibliotecznych). Do poprawnego działania biblioteki wymagane jest deklarowanie symboli z użyciem atrybutu \_\_declspec(dllexport), np.:

```
__declspec(dllexport) void func();
```

Niektóre środowiska, jak **MinGW**, poza kompilatorami języków C i C++ dostarczają również oprogramowanie stanowiące warstwę pośrednią między systemami Windows i Unix. Umożliwia ona automatyczne "tłumaczenie" kodu *bibliotek dynamicznych .so* na kod wspierany przez system operacyjny Windows (.dll). Dzięki temu kod *biblioteki* nie musi być jawnie deklarowany przy użyciu atrybutów  $\_$ declspec(dllexport), jeżeli posługujemy się kompilatorami gcc lub g++.

#### 2.2. Biblioteka standardowa

Zarówno język C, jak i C++, posiadają swoje biblioteki standardowe, które stanowią integralną część standardu ISO (ang. International Organization for Standardization). API biblioteki standardowej zawiera się w szeregu plików nagłówkowych. Pliki nagłówkowe biblioteki standardowej języka C posiadają rozszerzenie .h, np. stdio.h, stdlib.h, math.h. Konwencja nazewnictwa nagłówków biblioteki standardowej języka C++ odrzuca jakiekolwiek rozszerzenia plików, np. iostream, memory, string, a w przypadku nagłówków zaadaptowanych z biblioteki standardowej języka C stosowany jest przedrostek c, np. cmath, ctime. biblioteka standardowa posiada jeden ściśle zdefiniowany interfejs, ale wiele implementacji (GNU bibc, bibc, itp.) i może być zarówno biblioteka statyczna, jak i bibliotezna.

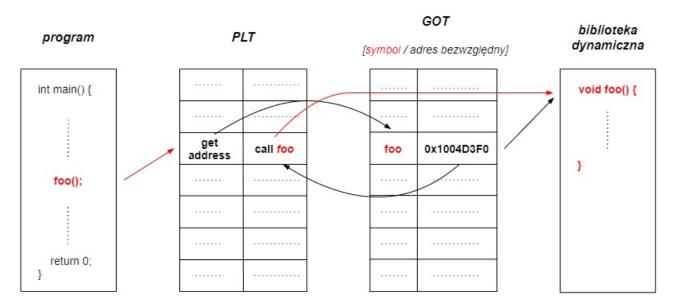
Celem istnienia biblioteki standardowej jest zapewnienie programistom sprawdzonych i zoptymalizowanych rozwiązań podstawowych algorytmów, struktur danych czy funkcji operujących na pamięci. Biblioteka standardowa jest automatycznie dołączana do programu podczas jego kompilacji. Aby przeprowadzić kompilację programu bez konsolidacji biblioteki standardowej należy (w przypadku kompilatorów gcc i g++) skorzystać z flagi -nostdlib:

gcc main.c -nostdlib -o app

## 2.3. Funkcje biblioteczne a pamięć programu

Kod bibliotek statycznych zawierany jest w wynikowym kodzie wykonywalnym aplikacji. W związku z tym, kod funkcji bibliotecznych położony jest razem z kodem funkcji programu w segmencie text (code). W przypadku bibliotek dynamicznych sprawa jest nieco bardziej skomplikowana. Kompilacja z użyciem flagi -fPIC wyklucza odwoływanie się do bezwzględnych adresów funkcji bibliotecznych. Problem ten rozwiązywany jest przez zastosowanie tzw. globalnej tablicy offsetów (ang. global offset table, GOT),

w której mapowane są symbole funkcji bibliotecznych na ich adresy bezwzględne. Adresy te nie są znane na etapie kompilacji programu, dlatego w momencie jego uruchomienia wywoływany jest konsolidator dynamiczny systemu operacyjnego (ang. dynamic linker), którego zadaniem jest wypełnienie komórek tablicy GOT. Konsolidator dynamiczny jest w stanie obliczyć adresy bezwzględne funkcji bibliotecznych, ponieważ zna adresy wszystkich zaalokowanych segmentów pamięci. Adresy funkcji bibliotek dynamicznych mogą zostać umieszczone w różnych segmentach pamięci, ale są niezmienne w ramach pojedynczego wykonania programu. Odwołanie się do funkcji bibliotecznej zachodzi z wykorzystaniem tablicy powiązań (ang. procedure linkage table, PLT). W momencie wywołania funkcji sterowanie przekazywane jest do odpowiedniej komórki tablicy PLT. Tam zachodzi odczytanie bezwzględnego adresu funkcji z tablicy GOT i wykonanie zawartych pod nim instrukcji [2]. Na rys. 2.1. zilustrowano schematyczną zasadę działania mechanizmu tablic PLT/GOT.



Rys. 2.1. Schemat działania mechanizmu tablic PLT/GOT

W celu szczegółowej analizy pamięci programu należy w pierwszej kolejności wygenerować plik .map. Można to osiągnąć przekazując do konsolidatora flagę -Map. Przykładowe wywołanie:

#### gcc -o app main.c libmath.lib -Xlinker -Map=output.map

poskutkuje wygenerowaniem pliku *output.map* zawierającego układ pamięci programu. Opcja *-Xlinker* określa, że następne argumenty wywołania mają zostać przekazane do konsolidatora (*linkera*). Wygenerowany plik zawiera sekcję *Memory Configuration*, w której znajdują się symbole programu w formacie:

Name Origin Length Attributes, gdzie:

- Name Nazwa segmentu pamięci;
- **Origin** *Adres początkowy*;
- Length Rozmiar;
- Attributes Atrybuty.

W przypadku konsolidacji *statycznej biblioteki libmath* przez aplikację z listingu 3., plik *output.map* będzie zawierał informacje o położeniu funkcji bibliotecznych w segmencie pamięci .*text*:

1	.text	0x000000100401140	0 x e 0	libmath.lib(
	math_	functions.o)		
2		0x000000100401140		add
3		0x00000010040115a		subtract
4		0x000000100401174		multiply
5		0x00000010040118e		divide
6		0x0000001004011e5		modulus
				ı

Dołączony kod biblioteki zwiększa rozmiar aplikacji o 224 B (0xe0). Wywołana w funkcji main() funkcja biblioteczna divide() leży pod adresem 0x000000010040118e i zajmuje maksymalnie 87 B (0x57; różnica adresów funkcji divide() i modulus()). W przypadku konsolidacji biblioteki dy-namicznej plik output.map zawiera tylko jedną funkcję biblioteki libmath – divide(). Tylko ta funkcją jest wykorzystywana przez aplikację:

Z analizy pliku *output.map* wynika, że również w tym przypadku leży ona w segmencie .text, ale pod adresem 0x0000000100401790 i zajmuje 8 B. Ta "anomalia" wymaga komentarza. Jeżeli implementacja funkcji w obu przypadkach była taka sama, to skąd wzięła się różnica w rozmiarze kodu funkcji w pamięci komputera? Aby to sprawdzić należy posłużyć się programem do analizy plików obiektowych, np. *GNU objdump*. Wywołanie:

przeprowadzi **deasemblację**¹ programu **app.exe** i zapisze rezultat do pliku tekstowego **dump.txt**, leżącego pod ścieżką C:\User\. Zastosowane w przykładzie flagi określają odpowiednio:

- C przeprowadź dekodowanie udekorowanych symboli (patrz: Ćw. 5, Dekorowanie nazw);
- S połącz kod źródłowy z kodem asemblera (dla łatwiejszego nawigowania w utworzonym pliku).

W przypadku *biblioteki statycznej* plik *dump.txt* zawiera kod asemblera funkcji *divide()*:

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>tłumaczenie kodu maszynowego na kod asemblera

1	0000001004011	8 e	<divide>:</divide>					
2	10040118e:	55					push	%rbp
3	10040118f:	48	89	e5			mov	%rsp,%rbp
4	100401192:	48	83	ес	30		sub	\$0x30,%rsp
5	100401196:	f2	Of	11	45	10	movsd	%xmm0,0x10(%
	rbp)							
6	10040119b:	f2	Of	11	4d	18	movsd	%xmm1,0x18(%
	rbp)							
7	1004011a0:	4 c	89	45	20		mov	%r8,0x20(%
	rbp)							
8	1004011a4:	66	0f	ef	c0		pxor	%xmmO,%xmmO
9	1004011a8:	66	0f	2 e	45	18	ucomisd	0x18(%rbp)
	,%xmmO							
10	1004011ad:	7 a	18				jр	1004011c7 <
	divide+0x39	>						
11	1004011af:	66	0f	ef	c0		pxor	%xmmO,%xmmO
12	1004011b3:	66	0f	2 e	45	18	ucomisd	0x18(%rbp)
	,%xmmO							
13	1004011b8:	75	0d				jne	1004011c7 <
	divide+0x39	>						
14	1004011ba:	48	8b	45	20		mov	0x20(%rbp),%
	rax							
15	1004011be:	ff	d0				callq	*%rax
16	1004011c0:	66	48	0f	7 e	c0	movq	%xmm0,%rax
17	1004011c5:	еb	0f				jmp	1004011d6 <
	divide+0x48	>						
18	1004011c7:	f2	0f	10	45	10	movsd	0x10(%rbp),%
	xmmO							
19	1004011cc:	f2	0f	5 e	45	18	divsd	0x18(%rbp),%
	xmmO							
20	1004011d1:	66	48	Of	7 e	c0	movq	%xmm0,%rax

```
% rax, -0x8(% 
     1004011d6: 48 89 45 f8
                                       mov
     rbp)
     1004011da: f2 Of 10
                                               -0x8(%rbp),%
                                       movsd
     xmm0
     1004011df: 48 83 c4 30
                                       add
                                               $0x30, %rsp
23
     1004011e3: 5d
                                               %rbp
24
                                       pop
     1004011e4: c3
                                       retq
```

Warto zwrócić uwagę, że adres funkcji *divide()* (0x00000010040118e) jest zgodny z adresem zawartym w pliku *output.map*. Widać teraz również, że rozmiar pamięci który zajmuje funkcja wynosi dokładnie 87 B. Dla *biblioteki dynamicznej* kod funkcji *divide()* zawarty w pliku *dump.txt* różni się znacząco:

Pierwsze polecenie asemblera, jakie wykonywane jest w ramach funkcji to jmpq \*0x69ea(%rip). Jest to instrukcja skoku do adresu zapisanego pośrednio jako suma stałej i wartości zapisanej pod zmienną rip: 0x69ea + %rip. Pod tym adresem znajduje się symbol o identyfikatorze \_\_imp\_divide. Symbol ten nie ma więcej wystąpień w pliku dump.txt, można go jednak odszukać przenosząc się ponownie do pliku output.map:

```
.idata$5 0x000000100408180 0x8 d000001.o 0x0000000100408180 __imp_divide
```

Segment .idata to segment pamięci zawierający listę symboli importowanych z bibliotek dynamicznych (ang. imports data), w tym importowanych funkcji (tu: divide()). Podczas wywołania funkcji divide() przez program z listingu 3., w miejsce symbolu \_imp\_divide podstawiany jest adres bezwzględny funkcji znajdującej się w instancji biblioteki dynamicznej, obliczony przez mechanizm PLT/GOT. Jest to właściwa implementacja funkcji divide(). Funkcja divide() o rozmiarze 8 B, znajdująca się w pamięci aplikacji pod adresem 0x0000000100401790, stanowi jedynie adapter, służący do wywołania kodu funkcji bibliotecznej.

# 3. Program ćwiczenia

Zadanie 1. Dany jest interfejs  $math\_utils.h$  biblioteki dynamicznej lib-math. Biblioteka udostępnia dwie funkcje:

- $int\ gcd(int\ x,\ int\ y)$  wyznaczającą największy wspólny dzielnik dwóch liczb całkowitych;
- $int\ lcm(int\ x,\ int\ y)$  wyznaczającą najmniejszą wspólną wielokrotność dwóch liczb całkowitych.

W ramach zadania:

- umieść implementacje funkcji gcd() oraz lcm() w pliku math\_utils.c,
   a następnie skompiluj otrzymany kod źródłowy do postaci biblioteki
   dynamicznej;
- napisz aplikację, która pobierze z klawiatury dwie liczby całkowite, a następnie, wykorzystując bibliotekę *libmath*, wyznaczy NWD i NWW tych liczb.

Zadanie 2. Dany jest interfejs (sort.h) oraz implementacja (sort.cpp) biblioteki libsort. Biblioteka udostępnia trzy funkcje realizujące odpowied-

nie algorytmy sortowania: bubbleSort(), quickSort() oraz mergeSort(). W ramach zadania:

- skompiluj kod źródłowy bilioteki libsort do postaci biblioteki statycznej;
- napisz aplikację, która korzystając z biblioteki *libsort*, posortuje rosnąco trzy tysiącelementowe tablice liczb zmiennoprzecinkowych podwójnej precyzji. Każdą z tablic posortuj za pomocą innej funkcji z biblioteki *libsort*. Tablice zainicjalizuj wykorzystując generator liczb pseudolosowych (patrz: Ćw. 3);
- zbadaj położenie adresów funkcji biblioteki statycznej libsort w wirtualnej przestrzeni adresowej (położenie względem segmentów pamięci).

# Zadanie 3. Skompiluj plik *sort.cpp* z Zadania 2. do postaci biblioteki dynamicznej, a następnie:

- porównaj rozmiar plików wykonywalnych obu aplikacji;
- porównaj czas wykonania funkcji sortujących dla obu aplikacji (patrz: Ćw. 5) [Uwaga: aby wielokrotnie wylosować ten sam zbiór liczb, zainicjalizuj PRNG za pomocą stałej wartości, np. srand(0)], w tym celu rozpatrz następujące warunki:
  - rozmiar sortowanego zbioru liczb równy odpowiednio {10, 100, 1000, 10000, 100000} elementów;
  - sortowanie w kolejności rosnącej dla zbioru nieposortowanego oraz dla zbioru wstępnie posortowanego w kolejności malejącej (najgorszy przypadek);
  - wyznacz statystykę czasu wykonania funkcji ze 100 powtórzeń dla pojedynczego przypadku testowego.

Otrzymane wyniki przedstaw na wykresach korzystając z dowolnego arkusza kalkulacyjnego.

## 4. Dodatek

## 4.1. Biblioteki dynamiczne jako wtyczki

Wtyczkami (ang. plug-ins) nazywa się moduły programistyczne wczytywane w trakcie działania programu w celu rozszerzenia bądź zmiany jego funkcjonalności. W językach C/C++ takimi modułami mogą być biblioteki dynamiczne. W zależności od systemu operacyjnego, w ramach którego ma być uruchamiany program, do wczytywania bibliotek mogą posłużyć odpowiednio funkcje LoadLibraryA() (Windows, Win32 API, windows.h) oraz dlopen() (Unix, dlfcn.h).

Program obsługujący bibliotekę libmath z listingu 1. w systemie operacyjnym Windows przedstawiono na listingu 4. (zawartość pliku main.c). Funkcja **LoadLibraryA()** jako argument przyjmuje nazwę (lub ścieżkę do) wczytywanego modułu DLL i zwraca uchwyt (wskaźnik) typu HINSTAN-CE. Jeżeli moduł został wczytany poprawnie, to zwrócony wskaźnik ma wartość różną od NULL. Funkcja GetProcAddress() zwraca adres, pod którym znajduje się określony symbol z wczytanego modułu. Na listingu 4. pobierany jest adres do funkcji multiply z biblioteki libmath. Istotne jest, aby symbol, przekazany do funkcji GetProcAddress() za pomoca łańcucha znaków, był w pełni zgodny z *interfejsem biblioteki*. Zwrócony adres należy rzutować na typ wskaźnika funkcyjnego odpowiadającego nagłówkowi funkcji bibliotecznej. Jeżeli adres jest różny od NULL, to symbol został pobrany poprawnie i można wywołać określoną funkcję biblioteczną wykorzystując wskaźnik funkcyjny. Po zakończeniu pracy z modułem należy go zwolnić wywołując funkcję FreeLibrary(), przyjmującą uchwyt zwrócony z funkcji **LoadLibraryA()**. Funkcja **FreeLibrary()** usuwa moduł z przestrzeni adresowej programu i zwraca wartość różną od 0 w przypadku powodzenia. Aby korzystać z opisanych funkcji należy zaimportować nagłówek windows.h.

```
| #include <stdio.h>
2 #include <windows.h>
4 #include "math_functions.h"
6 // Typ wskaznika funkcyjnego zgodny z naglowkiem
    funkcji multiply z biblioteki libmath
typedef double (*FcnPtr)(double, double);
9 int main() {
   // Wczytaj modul biblioteki libmath.dll
     HINSTANCE library = LoadLibraryA(TEXT("libmath.
    dll"));
   // Jezeli poprawnie wczytano modul biblioteki
   if (library != NULL) {
     // Pobierz adres do funkcji multiply z
    biblioteki libmath
     FcnPtr handle = (FcnPtr) GetProcAddress(library,
     "multiply");
     // Jezeli pobrany adres jest poprawny
     if (handle != NULL) {
       // Wywolaj funkcje biblioteczna przez wskaznik
     funkcyjny
       printf("3.78 * 7.12 = \% f \ n", handle(3.78,
    7.12));
     } else
       printf("Failed to get the address of the
    library function\n");
```

```
// Zwolnij modul biblioteki libmath.dll
if (FreeLibrary(library) == 0)
    printf("Failed to release the DLL module\n");
} else
    printf("Failed to load the DLL module\n");

return 0;
}
```

Listing 4. Użycie funkcji bibliotecznych *libmath* w postaci wtyczki w systemie Windows

Pracując w systemach *Unix* można wczytywać moduły *bibliotek dyna*micznych w czasie wykonania programu wykorzystując funkcję dlopen() z biblioteki libdl. Program obsługujący bibliotekę libmath z listingu 1. przedstawiono na listingu 5. Funkcja dlopen() jako argumenty przyjmuje nazwę (lub ścieżkę do) wczytywanego modułu biblioteki oraz flagi konfigurujące sposób obsługi modułu. Na listingu 5. zastosowano flagę RTLD\_LAZY, która określa, że wiązane będą wyłącznie symbole biblioteczne wywoływane w kodzie aplikacji [1]. Funkcja dlopen() zwraca wskaźnik typu void \*, którego wartość jest różna od NULL, jeżeli moduł został wczytany poprawnie. Funkcja dlsym() stanowi odpowiednik funkcji GetProcAddress() z systemu Windows. Weryfikacja poprawności pobranego adresu do symbolu z modułu biblioteki odbywa się dodatkowo przez sprawdzenie ostatniego błędu biblioteki libdl. Służy do tego funkcja dlerror(), która zwraca łańcuch znaków zawierający opis ostatniego błędu lub wartość **NULL** w przypadku braku błedów. Aby zwolnić wczytany *moduł biblioteki* należy posłużyć sie funkcją dlclose(), zwracającą wartość równą 0 w przypadku powodzenia. Aby korzystać z opisanych funkcji należy zaimportować nagłówek dlfcn.h.

```
| #include <stdio.h>
2 #include <dlfcn.h>
4 #include "math_functions.h"
6 // Typ wskaznika funkcyjnego zgodny z naglowkiem
    funkcji multiply z biblioteki libmath
typedef double (*FcnPtr)(double, double);
9 int main() {
   // Wczytaj modul biblioteki libmath.dll
     void * library = dlopen("libmath.so", RTLD_LAZY)
   // Jezeli poprawnie wczytano modul biblioteki
   if (library != NULL) {
     // Wyczysc dotychczasowe flagi bledow
     dlerror();
     // Pobierz adres do funkcji multiply z
    biblioteki libmath
     FcnPtr handle = (FcnPtr) dlsym(library, "
    multiply");
     // Jezeli pobrany adres jest poprawny
     if (handle != NULL && dlerror() == NULL) {
       // Wywolaj funkcje biblioteczna przez wskaznik
     funkcyjny
       printf("3.78 * 7.12 = \frac{f}{n}, handle(3.78,
    7.12));
     } else
```

```
printf("Failed to get the address of the
library function\n");

// Zwolnij modul biblioteki libmath.dll
if (dlclose(library) != 0)
printf("Failed to release the library module\n");
} else
printf("Failed to load the library module\n");

return 0;
}
```

Listing 5. Użycie funkcji bibliotecznych  $\it libmath$ w postaci wtyczki w systemie Unix

W obu przypadkach biblioteka libmath została wstępnie skompilowana do postaci biblioteki dynamicznej (libmath.dll w systemie Windows, libmath.so w systemie Unix). Ponieważ plik biblioteki wczytywany jest dynamicznie w trakcie działania programu, to kompilację pliku wykonywalnego aplikacji można przeprowadzić wywołując:

```
gcc -o app main.c (w systemie Windows)
gcc -o app main.c -ldl (w systemie Unix; konsolidacja biblioteki libdl)
```

#### Literatura

- [1] dlopen(3) Linux man page. URL: https://linux.die.net/man/3/dlopen.
- [2] Dynamic Linking. URL: https://refspecs.linuxfoundation.org/ ELF/zSeries/lzsabi0 zSeries/x2251.html.