PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE

PODSTAWY PROGRAMOWANIA W SYSTEMIE OPERACYJNYM UNIX / LINUX

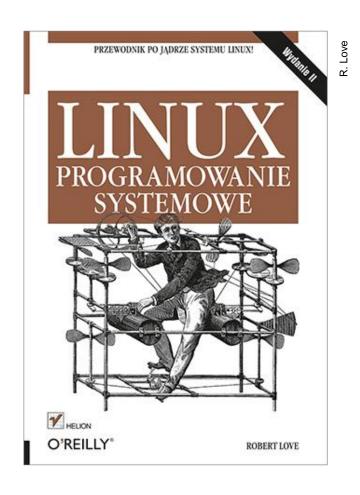
Plan wykładu

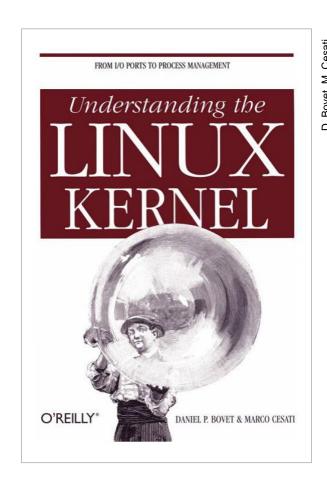
- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

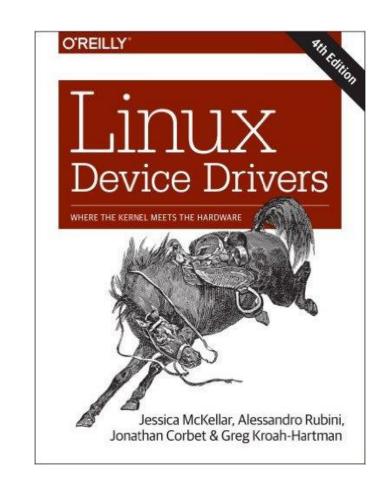
Wprowadzenie

- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

Literatura 1/2







J. McKellar, A. Rubini, J. Corbet, G. Kroah-Hartman

Literatura 2/2

THE LINUX PROGRAMMING INTERFACE

A Linux and UNIX® System Programming Handbook

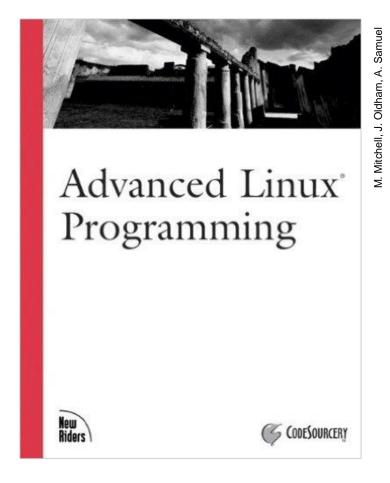
MICHAEL KERRISK







V. Mauerer



Programowanie systemowe

Programowanie systemowe

(usługi, elementy systemu, środowisko do wykonania innych programów itd.). Programowanie systemowe z założenia odbywa się bliżej sprzętu, chociaż niekoniecznie na poziomie jądra.



Programowanie aplikacyjne

(programy bezpośrednio używane przez użytkownika, np. edytory, przeglądarki itp. – chociaż silnik przeglądarki może być z powodzeniem traktowany jako element oprogramowania systemowego)

Podział dosyć płynny. Programowanie systemowe wymaga lepszej znajomości działania systemów operacyjnych i sprzętu. Będziemy poruszać się na pograniczu przestrzeni jądra i użytkownika systemu Linux.

UNIX - najważniejsze "wydania"

Bell Labs firmy AT&T

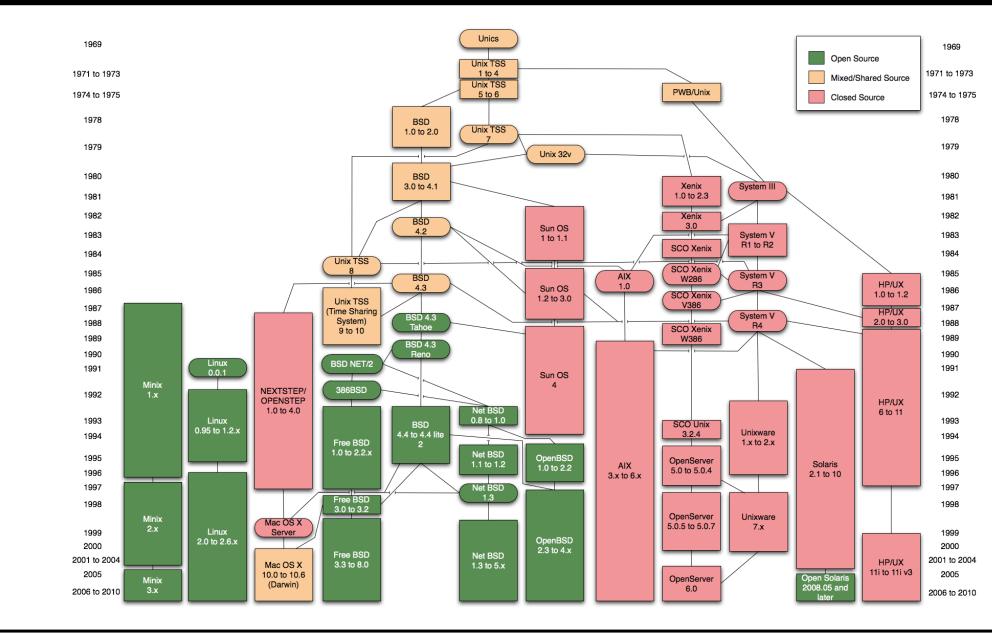
- 1969 minikomputery PDP-7 i PDP-9 (DEC)
- 1971 system przepisany na PDP-11/20
- V3: 1973 (potoki, przepisany w języku C)
- V6: 1975 (rozprowadzany nieodpłatnie na uczelniach)
- V7: 1979 (licencjonowany, przenośny, do czasu powstania POSIX standard *de facto*)

Uniwersytet **Berkeley**

- 1975 system 1BSD (Berkeley Software Distribution)
- 3BSD: 1979/1980 system przepisany na VAX
- 4BSD / 4.1BSD: 1980-1982 na zamówienie DARPA dla ARPANET
- 4.2BSD: 1983 pierwszy system zawierający obsługę TCP/IP



PDP-11



Interfejs a implementacja

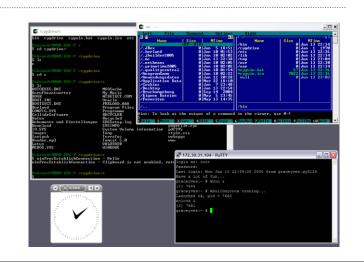
Interfejs: które żądania mogą być zgłaszane i jakiego typu odpowiedzi należy się podziewać?

Implementacja: w jaki sposób udzielane są odpowiedzi na zgłaszane żądania

BSD, HP-UX, Solaris i Tru64 mają więcej różnic funkcjonalnych niż Linux i np. Unixware

Cygwin (GPL) - implementacja standardu **POSIX** funkcji systemowych przeznaczona dla systemów Win32 oraz zestaw oprogramowania w większości przeniesionego z systemów typu **Unix** (w tym X.Org i KDE). Inne tego typu to np. **git bash**.

A jak się ma do tego WSL2?



Standaryzacja

POSIX (ang. *Portable Operating System Interface*) – próba standaryzacji różnych systemów UNIX (standard **IEEE 1003**). Współpraca: **IEEE**, **The Open Group**, IBM, Sun Microsystems, Hewlett-Packard, NEC, Fujitsu, Hitachi. Standard obejmuje m.in.:

- 1. interfejs programistyczny (API)
- 2. interfejs użytkownika, czyli polecenia systemowe takie jak między innymi: awk, echo, ed
- 3. właściwości powłoki systemu.

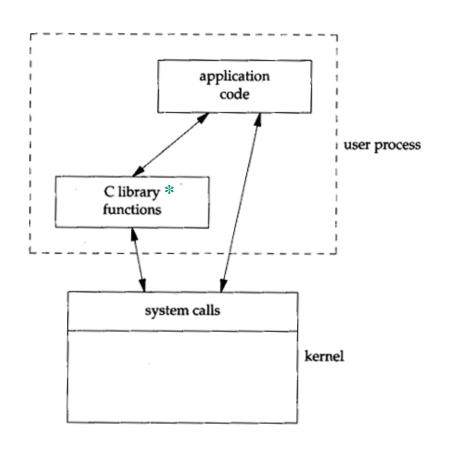
Single UNIX Specification (SUS) – inicjatywa The Open Group (poza IEEE), w dużej mierze zbieżna z POSIX. Dokumentacja ta zyskała bardzo dużą popularność dzięki bardzo wysokim cenom dokumentacji POSIX.

ABI oraz API

- **ABI** (Application Binary Interface) zbiór reguł komunikacji między programami, bibliotekami a systemem na poziomie **kodu skompilowanego** (np. sposób przekazywania argumentów w wywołaniach systemowych, użycie rejestrów, linkowanie, formaty plików wykonywalnych). ABI jest ściśle związane z architekturą.
- **API** (Application Programming Interface) zbiór reguł komunikacji między programami (np. aplikacją a systemem) na poziomie **kodu źródłowego** (funkcje, struktury, klasy itp.).
- W systemach UNIXowych ABI ma mniejsze znaczenie niż API, np. format plików ELF nie gwarantuje wykonania programu przeniesionego między różnymi systemami.

Wywołania systemowe

- Na poziomie jądra zaimplementowano szereg specjalnych procedur
- Program użytkownika wywołuje procedurę w trybie jądra, wykorzystując do tego celu pułapkę (w arch. 64 bitowych specjalny rozkaz).
- Procedura obsługi pułapki przełącza CPU w tryb uprzywilejowany i jądro wykonuje wywołanie systemowe
- CPU przechodzi z powrotem do trybu użytkownika
- Istnieje API języka C do wszystkich wywołań systemowych



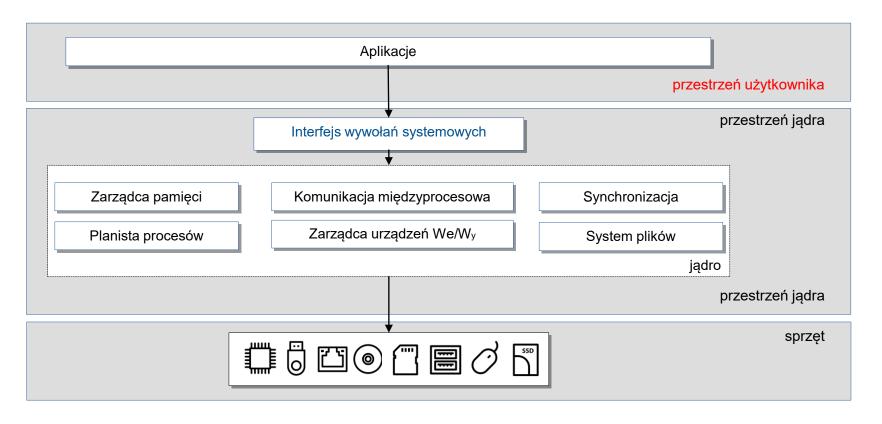
^{*} biblioteka standardowa (libc), w systemie Linux GNU C Library (glibc)

Interfejs wywołań systemowych

- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE

Architektura monolityczna

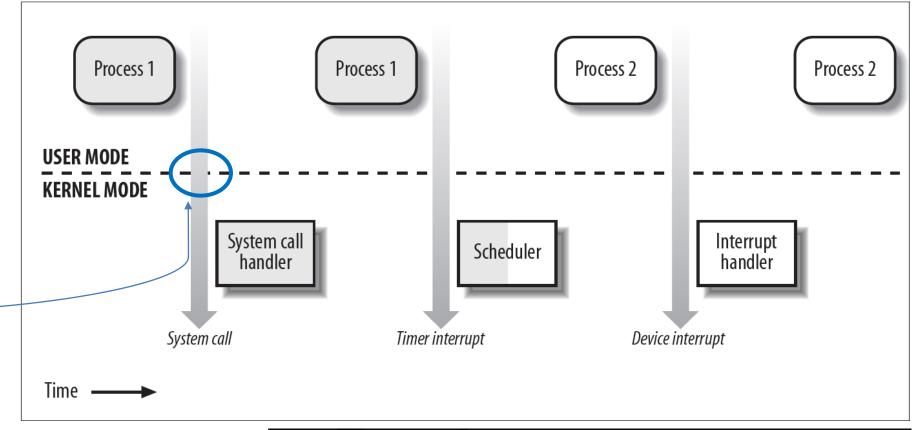


- ochrona sprzętowa (wsparcie ze strony procesora, ringi/poziomy uprzywilejowania)
- dualny tryb pracy SO (tryb użytkownika tryb jądra)
- system przerwań (przełączanie między trybami)
- ochrona pamięci, operacji We/Wy, czasu procesora

Tryb użytkownika vs tryb jądra 1/2

Część pracy jest wykonywana przez jądro na rzecz procesów użytkownika – dostęp do nich uzyskujemy m.in. wykorzystując wywołania systemowe.

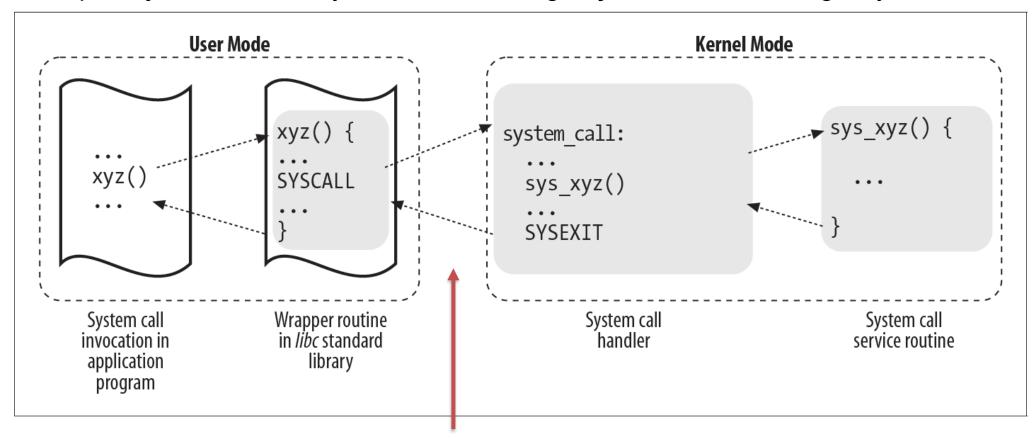
Lista wywołań: man syscalls



```
wmackow@jota-7273:~$ time find /usr > /dev/null 2> /dev/null
real 0m13.552s
user 0m3.620s
sys 0m4.060s
```

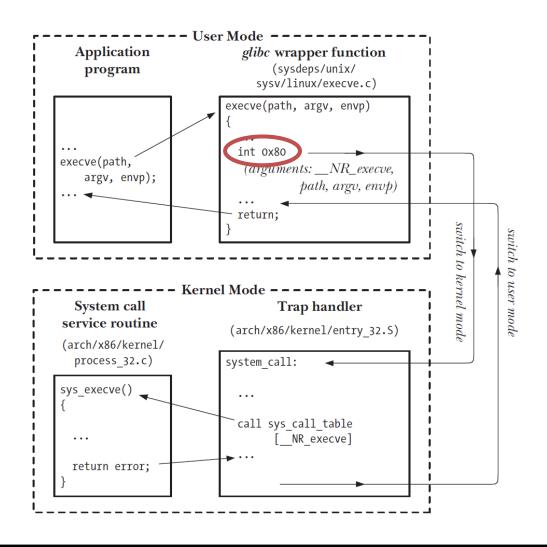
Tryb użytkownika vs tryb jądra 2/2

aplikacja > biblioteka systemowa > obsługa sytem_call > obsługa wywołania



Jak sterowanie przekazywane jest do jądra?

Interfejs wywołań systemowych 1/3



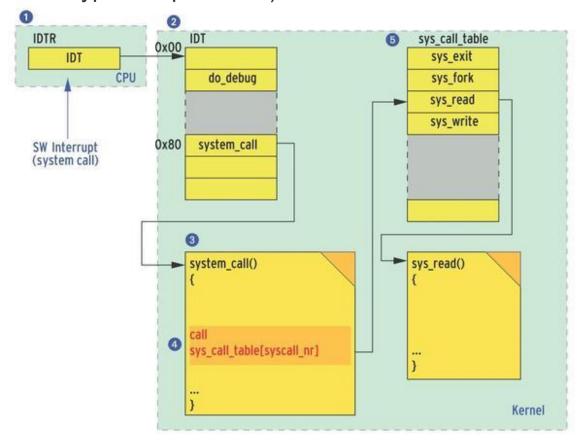
Metody uruchamiania wywołań systemowych:

- wykorzystanie funkcji systemowych z biblioteki standardowej,
- wywołanie funkcji systemowej syscall z numerem wywołania,
- wywołanie przerwania 0x80,
- wykorzystanie techniki fast syscall:
 - rozkaz syscall (64-bitowy),
 - rozkaz sysenter (32-bitowy).

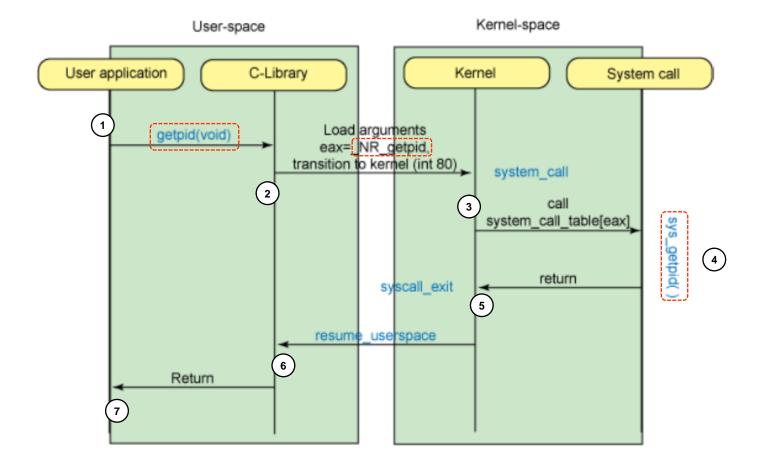
Wywołanie przerwania **0x80** 1/2

IDT - Interrupt Descriptor Table (Tablica deskryptorów przerwań)

Tablica funkcji systemowych



Wywołanie przerwania **0x80** 2/2



Uproszczony schemat wywołania getpid

Przykład: wywołanie sys_getpid 1/3

Wywołania systemowe można uruchamiać bezpośrednio przez funkcję **syscall** (lub powiązane z nim makra), jednak większość wywołań systemowych ma zdefiniowane funkcje opakowujące w C (biblioteka **glibc**).

```
#include <syscall.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>

int main(void)
{
    long ID1, ID2;
    ID1 = syscall(SYS_getpid);
    printf ("syscall(SYS_getpid)=%ld\n", ID1);

    ID2 = getpid();
    printf ("getpid()=%ld\n", ID2);
    return(0);
}
```

Przykład: wywołanie sys_getpid 2/3

Klasyczny syscall z przerwaniem **0x80** (dostępny w x86 i amd64).

Uwaga - normalnie nie odwołujemy się do wywołań w ten sposób, tylko korzystamy z funkcji systemowych!

Przykład: wywołanie sys_getpid 3/3

Fast syscall z bezpośrednim wywołaniem uprzywilejowanego kodu (dostępny w amd64).

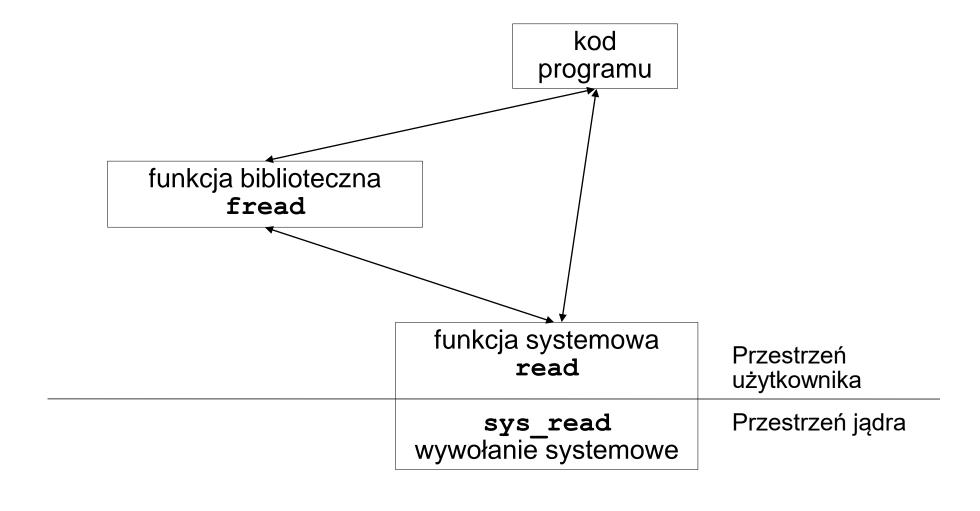
Uwaga - normalnie nie odwołujemy się do wywołań w ten sposób, tylko korzystamy z funkcji systemowych!

Kontrola błędów

W kontekście procesu przechowywana jest rozszerzona informacja o zakończeniu ostatnio wywołanej **funkcji systemowej**. Dostęp do tej informacji możemy uzyskać przez zmienną globalną **errno** po dołączenie nagłówka **<errno.h>**.

Istnieje wiele funkcji formatujących i wyświetlających przechowywaną informację o błędzie, m.in.: error (3), perror (3), strerror (3), strerror_r (3), itp.

Funkcje biblioteczne a funkcje systemowe 1/2



PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE PODSTAWY PROGRAMOWANIA

Funkcje biblioteczne a funkcje systemowe 2/2

```
wmackow@jota-7273:~$ man 2 read

READ(2)

Linux Programmer's Manual

READ(2)

NAME

read - read from a file descriptor

SYNOPSIS

#include <unistd.h>

ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);

DESCRIPTION

read() attempts to read up to count bytes from file descriptor fd into the buffer starting at buf.
...
```

biblioteczna

```
wmackow@jota-7273:~$ man 3 fread

FREAD(3)

Linux Programmer's Manual

NAME
fread, fwrite - binary stream input/output

...
```

Polecenie strace 1/2

strace to narzędzie do analizy kodu badające interakcję programu z jądrem systemu operacyjnego - śledzi wywołania systemowe programu przestrzeni użytkownika, wyświetla nazwy wywołań, wyświetla argumenty w postaci symbolicznej, wyświetla symboliczną nazwę błędu oraz odpowiadający jej napis (jeżeli któreś z wywołań zakończy się błędem). Dane te uzyskuje z jądra - program może być śledzony bez wsparcia dla debugowania.

Opcje:

- •t kiedy nastąpiło wywołanie systemowe,
- T czas spędzony w wywołaniu systemowym,
- •e ogranieczenie typu śledzonych wywołań, np. -eopen (oznacza -e trace=open) pozwala śledzić tylko wywołania systemowe open,
- •o przekieruje wynik działania programu do pliku,
- •f śledzenie nie tylko procesu macierzystego ale i dzieci,
- •p możliwość "podłączenia" się do działającego w systemie procesu (strace -p pid)

Polecenie strace 1/2

```
#include <unistd.h>
int main() {
    return getpid();
}

$ gcc getpid.c -o getpid; strace ./getpid
}
```

```
#include <stdio.h>
int main() {
    printf("abcd\n");
    return 0;
}

$ gcc printf.c -o printf; strace ./printf
printf("abcd\n");
```

Kompilowanie za pomocą GCC

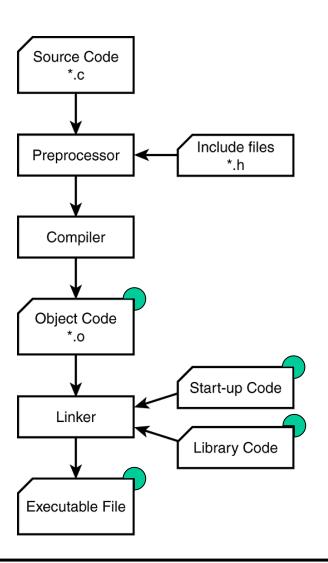
- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

GCC

- **GCC** (ang. *GNU Compiler Collection*) jest zestawem kompilatorów kompilatory m.in. gcc, g++, g77 (fortran), itd.
- Składnia (dla C i C++)
 - gcc [opcje | pliki] kompilator C
 - g++ [opcje | pliki] kompilator C++
- Etapy działania GCC
 - przetwarzanie wstępne (ang. preprocessing)
 - kompilacja (ang. compilation)
 - asemblacja (ang. assembling)
 - konsolidacja (ang. linking)

GCC –podtsawowe rozszerzenia plików

.c	źródła C
.c	źródła C++
.cc	źródła C++
.cxx	źródła C++
.c++	źródła C++
.i	preprocessed C
.ii	preprocessed C++
.s	źródła asemblera
.s	źródła asemblera
.h	pliki nagłówkowe
. 0	pliki typu obiekt
.a	biblioteki
.so	biblioteki



GCC – kompilacja jednego źródła

```
$ 1s -1
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:04 prostokat.c
$ gcc prostokat.c
$ 1s -1
-rwxr-xr-x 1 burek users 11337 2007-02-22 20:05 a.out
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:04 prostokat.c
$ ./a.out
 obwod = 60, pole = 200
$ gcc prostokat.c -o prostokat
$ 1s -1
-rwxr-xr-x 1 burek users 11337 2007-02-22 20:05 a.out
-rwxr-xr-x 1 burek users 11337 2007-02-22 20:11 prostokat
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:04 prostokat.c
$ ./prostokat
 obwod = 60, pole = 200
```

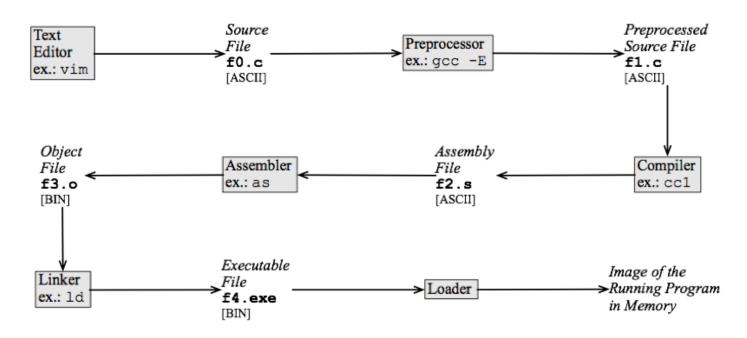
GCC – główne opcje

-E Tylko preprocesing, na wyjściu dostajemy pliki źródłowe przerobione przez preprocesor.

Zatrzymuj po poziomie kompilacji, nie assembluj, na wyjściu mamy plik źródłowym z kodem assemblera.

Zatrzymuj po poziomie kompilacji lub asemblacji, bez linkowania. Na wyjściu dostajemy pliki typu obiekt dla każdego pliku źródłowego.

Wskazanie nazwy pliku wynikowego dla danej operacji (domyślnie a.out).



-S

-c

nazwa

GCC – kompilacja wielu źródeł

W prostokat.c jest f-cja main(), w lib.c funkcje wywoływane z main.

```
$ gcc prostokat.c lib.c -o prostokat ; ls -1
-rw-r--r-- 1 burek users
                          214 2007-02-22 20:07 lib.c
-rwxr-xr-x 1 burek users 11337 2007-02-22 20:08 prostokat
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:04 prostokat.c
$ gcc -c prostokat.c lib.c ; ls -1
-rw-r--r-- 1 burek users
                          214 2007-02-22 20:07 lib.c
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:10 lib.o
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:04 prostokat.c
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:10 prostokat.o
$ gcc prostokat.o lib.o -o prostokat ; ls -1
                          214 2007-02-22 20:07
-rw-r--r-- 1 burek users
                                                lib.c
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:10 lib.o
-rwxr-xr-x 1 burek users 11337 2007-02-22 20:11 prostokat
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:04
                                                prostokat.c
-rw-r--r-- 1 burek users 214 2007-02-22 20:10
                                                prostokat.o
```

GCC – inne opcje 1/2

Opcje preprocesora:

-D macro ustaw macro na 1.

-D macro=defn Zdefinjuj makro macro jako defn.

-U macro Skasuj definicje makra macro.

Opcje debugera:

-g Dodatkowe informacje dla debugera. Kompilacja z tą opcją pozwala na późniejsze

debugowanie programu

-ggdb Dodatkowe informacje dla DBG (możliwość wykorzystania rozszerzeń GDB)

Opcje preprocesora:

-I dir Dodaje katalog *dir* do listy katalogów przeszukiwanych ze względu na pliki nagłówkowe

-L dir Dodaje katalog *dir* do listy katalogów przeszukiwanych ze względu na biblioteki

(przełącznika -1)

GCC – inne opcje 2/2

Opcje linkera:

-11ibrary Użyj biblioteki 1ibrary kiedy linkujesz. Uwaga! gcc automatycznie dodaje przedrostek

1ib i końcówkę .a, np.: -1FOX w celu załadowania 1ibFOX.a. Patrz też -L.

-nostdlib Nie używaj standardowych bibliotek systemowych (tylko wskazane)

-nostartfiles Nie używaj standardowych systemowych plików startowych.

Opcje optymalizacji:

-o Optymalizacja.

-Olevel Poziom optymalizacji: 0,1,2,3, jeśli 0, to brak optymalizacji.

Opcje ostrzeżeń:

-Wall Wypisuje ostrzeżenia dla wszystkich sytuacji, które pretendują do konstrukcji, których

używania się nie poleca i których użycie jest proste do uniknięcia, nawet w połączeniu z

makrami.

GCC – interpretacja komunikatów o błędach

```
$ gcc prostokat.c

prostokat.c: In function `main':
prostokat.c:10: error: `obwod' undeclared (first use in this function)
prostokat.c:10: error: (Each undeclared identifier is reported only once
prostokat.c:10: error: for each function it appears in.)
prostokat.c:11: error: `pole' undeclared (first use in this function)
prostokat.c:16:2: warning: no newline at end of file
```

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int x, y;
    x = 10;
    y = 20;

    obwod = 2*x + 2*y;
    pole = x*y;

    printf( " obwod = %d, pole = %d \n", obwod, pole);

    return( 0);
}
```

linia 10 linia 11

linia 16

Wykorzystanie GNU Make

- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

Budowa prostego pliku Makefile

cel : zależności
<Tab>reguła

```
Makefile
outprogname : binarytree.o mainprog.o
    gcc -o outprogname binarytree.o mainprog.o

binarytree.o : binarytree.c
    gcc -c binarytree.c

mainprog.o : mainprog.c
    gcc -c mainprog.c
```

Wykonanie **make** dla nowych plików źródłowych (polecenie **make** szuka w aktualnym katalogu pliku *Makefile*)

Ponowne wykonanie **make** po modyfikacji *mainprog.c*

```
$ make
gcc -c mainprog.c
gcc -c binarytree.c
gcc -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

```
$ vi mainprog.c
$ make
gcc -c mainprog.c
gcc -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

Kiedy make wykona regułę?

- 1) Jeżeli plik celu nie istnieje
- 2) Jeżeli plik celu jest **starszy** niż któryś z plików określonych w zależnościach dla tego celu

W zależnościach możemy podać pliki, które nie są **jawnie** wykorzystane w regule tworzenia, ale których zmiany powinny pociągnąć za sobą ponowne tworzenie celu.

Makefile

```
outprogname : binarytree.o mainprog.o
gcc -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

```
binarytree.o : binarytree.c binarytree.h
gcc -c binarytree.c
```

```
mainprog.o : mainprog.c binarytree.h
gcc -c mainprog.c
```

Użycie zmiennych w pliku Makefile

```
cc=gcc
cflags=-03 -g
ldflags=-g

outprogname : binarytree.o mainprog.o
    ${cc} ${ldflags} -o outprogname binarytree.o mainprog.o

binarytree.o : binarytree.c
    ${cc} ${cflags} -c binarytree.c

mainprog.o : mainprog.c
    ${cc} ${cflags} -c mainprog.c
```

1.

```
$ make
gcc -03 -g -c mainprog.c
gcc -03 -g -c binarytree.c
gcc -g -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

2.

```
$ make cflags=-02
gcc -02 -c mainprog.c
gcc -02 -c binarytree.c
gcc -g -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE

Makefile - zmienne wbudowane

```
$@ - nazwa celu ($% dla archiwów)
```

\$< - pierwszy wymagany</pre>

\$^ - wszystkie wymagane, bez powtórzeń

\$+ - wszystkie wymagane, z powtórzeniami

\$? - wszystkie wymagane nowsze niż cel

```
cc=gcc
cflags=-03 -g
ldflags=-g

outprogname : binarytree.o mainprog.o
    ${cc} ${ldflags} -o $@ $^

binarytree.o : binarytree.c
    ${cc} ${cflags} -c $<

mainprog.o : mainprog.c
    ${cc} ${cflags} -c $<</pre>
```

```
$ make
gcc -03 -g -c mainprog.c
gcc -03 -g -c binarytree.c
gcc -g -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

Makefile - użycie dopasowywania wzorców

Tworzenie wszystkich obiektów wymienionych we wcześniejszych zależnościach

```
cc=gcc
cflags=-03 -g
ldflags=-g

outprogname : binarytree.o mainprog.o
    ${cc} ${ldflags} -o $@ $^

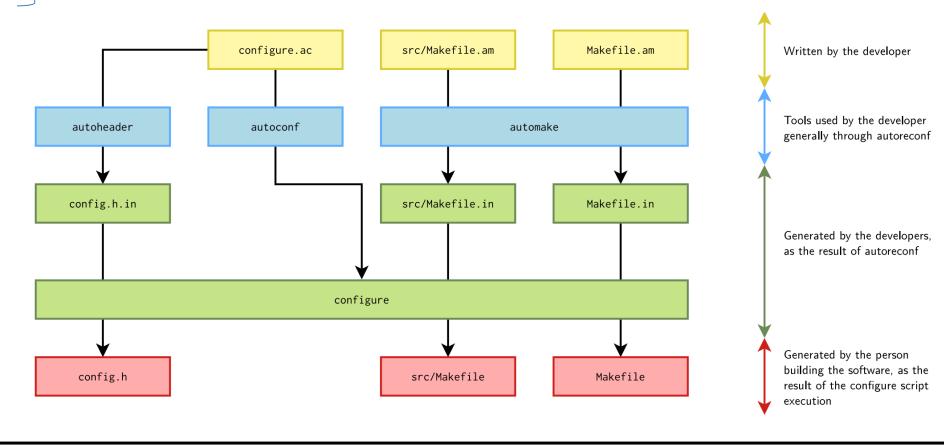
*.o : %.c
    ${cc} ${cflags} -c $
```

```
$ make
gcc -03 -g -c mainprog.c
gcc -03 -g -c binarytree.c
gcc -g -o outprogname binarytree.o mainprog.o
```

GNU Autotools 1/2

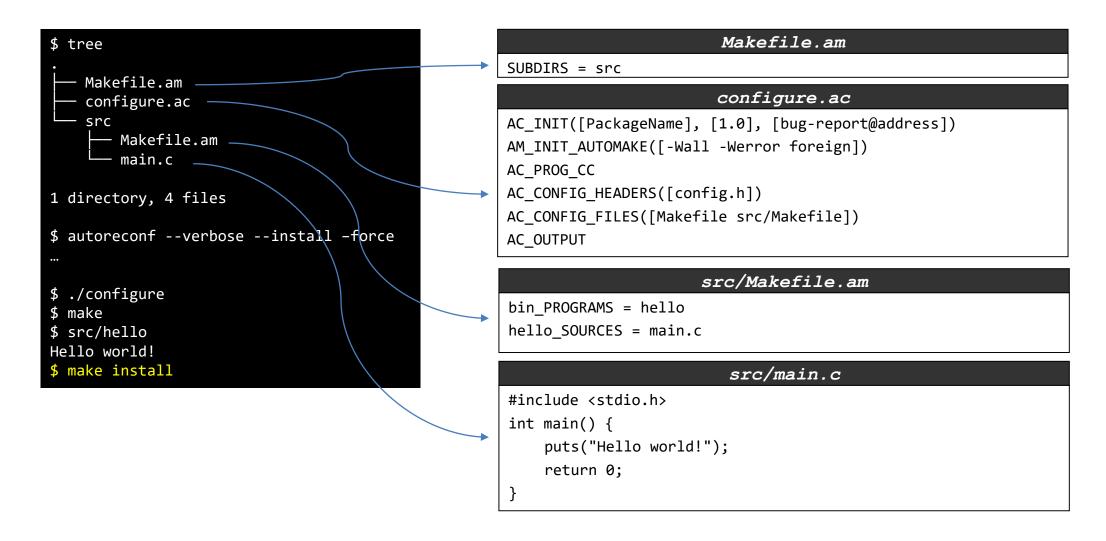
Autoconf Automake Libtool

Narzędzia z autotools, które pozwalają generować **skrypty instalacyjne** dla programów i bibliotek, które będziemy chcieli dystrybuować w postaci źródeł



PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE PODSTAWY PROGRAMOWANIA

GNU Autotools 2/2



Debugowanie za pomocą GDB

- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

gdb - podstawy

Kompilacja programu - debugowany plik wykonywalny musi mieć dołączoną na etapie kompilacji i linkowania tablicę symboli (opcja -g)

```
$ gcc -g prostokat.c

$ gcc -g -c mainprog.c
$ gcc -g -c binarytree.c
$ gcc -g -o outprogname binarytree.o mainprog.o

$ ./outprogname
```

Uruchomienie gdb

```
bez argumentów $ gdb
z nazwą programu $ gdb outproganem
z nazwą programu i pidem procesu $ gdb outproganem 12345
z nazwą programu i zrzutem pamięci $ gdb qsort2 core.2957
```

Wymuszenie na systemie tworzenia zrzutów pamięci w przypadku błędu: \$ ulimit -c unlimited

gdb – pliki i uruchomienie programu

file [file] użyj plik file jako plik wykonywalny i tablicę symboli core [file] użyj plik file jako zrzut pamięci

load [file] dołącz dynamicznie plik file

wyświetl nazwy wszystkich aktualnie załadowanych bibliotek dzielonych

run arglist

info share

run

set args arglist

uruchomienia

set args

show args

show env

uruchom program z listą argumentów arglist

uruchom program z aktualną listą argumentów

ustal listę argumentów arglist dla kolejnego

wyczyść listę argumentów dla kolejnego uruchomienia

wyświetl listę argumentów dla kolejnego uruchomienia

wyświetl wszystkie zmienne systemowe

b [file:]line

clear [file:]line

delete [n]

gdb - pułapki (breakpoints)

Użycie **b** jest równoważne użyciu **break**.

```
ustaw breakpoint w linii line [w pliku file]
                        ustaw breakpoint na funkcji func [w pliku file]
b [file:]func
                        przerwij warunkowo, jeżeli expr prawdziwe
b ... if expr
                        breakpoint tymczasowy (jednorazowy)
tbreak ...
                        przerywaj na wszystkich funkcjach dopasowanych do wyrażenia regex
rbreak regex
                        przerwij po zdarzeniu event, (zdarzeniami mogą być catch, throw, exec,
catch event
                        fork, vfork, load, unload)
                        wyświetl zdefiniowane breakpointy clear usuń breakpoint z kolejnej instrukcji
info break
                        usuń breakpoint z funkcji func
clear [file:] func
                        usuń breakpoint z linii line
```

usuń wszystkie breakpointy [lub o numerze n]

gdb - wykonanie programu

continue, c [count]

step, s [count]

next, n [count]

until location

finish

jump line

set var a=expr

backtrace

kontynuuj wykonanie; jeżeli określono count to ignoruj count kolejnych breakpointów

wykonaj pojedynczy krok (wchodzi do wnętrz funkcji); powtórz count razy

wykonaj pojedynczy krok; powtórz count razy

wykonaj aż do lokalizacji location (np. nr linii)

wykonaj aż do zakończenia aktualnej f-cji i wyświetl zwróconą wartość

wznów wykonanie od linii line

zapisz do zmiennej o nazwie a wartość expr

wyświetl wszystkie ramki ze stosu (m.in. informacja o wywołanych funkcjach)

gdb - wyświetlanie danych 1/2

```
print, p [/f] [expr]
```

wyświetl wartość wyrażenia expx (albo wyrażenia ostatnio wyświetlanego) zgodnie z formatem f; może również posłużyć do wywołania f-cji C i wyświetlenia jej wyniku, wyświetlenia zawartości rejestru albo wskazanego obszaru pamięci

```
p abc

p /x abc

p /x abc

p /t abc

p &abc

p (int)getpid()

p $ebx

wyświetl wartość zmiennej abc (hex)

wyświetl wartość zmiennej abc (binarnie)

wyświetl adres zmiennej abc

wyświetl wynik działania f-cji getpid

wyświetl zawartość rejestru EBX
```

```
display [/f][expr]
```

display undisplay n

wyświetlaj wartość wyrażenia expr zawsze gdy program się zatrzyma (zgodnie z formatem f)

wyświetl listę wszystkich obserwowanych zmiennych usuń z listy obserwowanych zmiennych n -te wyrażenie

gdb - wyświetlanie danych 2/2

 \mathbf{x} [/1][/f][address expr]

wyświetl zawartość pamięci począwszy od podanego adresu zgodnie z formatem f może (format można poprzedzić liczbą elementów do wyświetlenia)

p abc wyświetl wartość zmiennej abc

x /1d &abc wyświetl wartość zmiennej abc (dokładnie wyświetl zawartość

pamięci od adresu &abc)

x /2x \$rip wyświetl fragment pamięci wskazywany przez adres z rejestru

RIP (czyli kolejny rozkaz)

info line [nr]

wyświetlaj informacje o położeni w pamięci rozkazów odpowiadających

wskazanej linii kodu

disass [func] [start] [, stop] wyświetl zdeasemblowany fragment kodu (całą funkcję lub tylko podany

zakres)

disass main

disass main+4, main+20

gdb - sygnały i przeglądanie kodu

handle signal act ustal reakcję act gdb na sygnał signal; możliwe reakcje: print (wyświetl

informację o pojawieniu się sygnału), noprint (nie wyświetlaj), stop

(zatrzymaj wykonanie), nostop (nie zatrzymuj), pass (pozwól

debugowanemu programowi na odebranie sygnału), nopass (nie przekazuj

sygnału do programu)

info signals wyświetl tablicę obsługiwanych sygnałów GDB

list wyświetl 10 kolejnych linii kodu

list - wyświetl 10 poprzednich linii kodu

list [file:] num wyświetl 10 linii kodu wokół linii num w [pliku file]

list [file:] func wyświetl 10 linii kodu wokół początku funkcji func w [pliku file]

list f, 1 wyświetl kod od linii f do linii 1

info sources wyświetl listę wszystkich plików źródłowych

PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE PODSTAWY PROGRAMOWANIA

Interfejsy GDB

Terminal - wmackow@wmackow-VirtualBox: ~/Documents

Terminal - wmackow@wmackow-VirtualBox: ~/Documents

File Edit View Terminal Tabs Help

#include <unistd.h>
int main(int ac, char **av) {
 printf("%d\n", ac);

reakpoint 1, main (ac=4, av=0x7fffffffdde8) at a.c:5

File Edit View Terminal Tabs Help

Uruchomienie semigraficznego interfejsu: gdb -tui

 Alternatywna wersja z wygodniejszym interfejsem: cgdb

#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main(int ac, char **av) {

printf("%d\n", ac);

return 0;

}

#include <unistd.h>

int main(int ac, char **av) {

return 0;

}

#include <unistd.h>

#include <unistd.h

#include <unis

Liczne "frontendy", przykładowa lista:
 https://sourceware.org/gdb/wiki/GDB%20Front%20Ends

Inne narzędzia

- Rats statyczna analiza kodu. Analizie poddawany jest kod źródłowy (jeden plik lub katalog), a nie program wynikowy.
 - uruchomienie rats <path_to_source_dir>
- Valgrind kontrola pamięci (program zewnętrzny)
 - kompilacja programu z dołączeniem tablicy symboli dla gdb -g i zerową optymalizacją -O0
 - uruchomienie valgrind program>
 - domyślnie ustawione narzędzie memcheck, można dodać opcję --leak-check=yes
- **Memtrace** kontrola pamięci (biblioteka i program zewnętrzny), zdecydowanie mniej skuteczna niż Valgrind:
 - dołączenie pliku nagłówkowego <mcheck.h>
 - wywołanie na początku programu f-cji mtrace();
 - określenie w zmiennych systemowych (bash) nazwy pliku, w którym mtrace umieści uzyskane informacje, np.:
 - \$export MALLOC_TRACE=memcheck.log
 - analiza otrzymanego logu przy pomocy polecenia mtrace

Valgrind (--tools)

- memcheck wykrywa problemy z zarządzaniem pamięcią i jest przeznaczony głównie dla programów w C i C++.
 Kiedy program jest uruchamiany pod nadzorem Memcheck, wszystkie odczyty i zapisy pamięci są sprawdzane, a wywołania funkcji malloc/new/free/delete są przechwytywane. Memcheck uruchamia programy około 10--30x wolniej niż normalnie.
- cachegrind profiler pamięci podręcznej. Przeprowadza on szczegółową symulację pamięci podręcznej L1, D1 i
 L2. Cachegrind uruchamia programy około 20-100x wolniej niż normalnie.
- callgrind rozszerzenie Cachegrinda.
- massif profiler sterty. Wykonuje szczegółowe profilowanie sterty poprzez robienie regularnych zrzutów sterty programu
- **helgrind** debugger wątków, który znajduje wyścigi danych w programach wielowątkowych. Szuka on miejsc w pamięci, do których dostęp ma więcej niż jeden wątek, ale dla których nie można znaleźć żadnej konsekwentnie używanej blokad.
- **DRD** narzędzie do wykrywania błędów w wielowątkowych programach w C i C++.

Valgrind (memcheck)

Valgrind z opcją memcheck może m.in. wykryć, czy program:

- próbuje uzyskać dostęp do pamięci, do której nie powinien (obszary jeszcze nie zaalokowane, obszary, które zostały zwolnione, obszary poza końcem bloków sterty, niedostępne obszary stosu);
- używa niezainicjowanych zmiennych;
- doprowadza do wycieków pamięci;
- niepoprawnie zwalnia bloki sterty (np. dwukrotne zwolnienie);
- przekazuje nakładające się bloki pamięci źródłowej i docelowej do funkcji memcpy() i pokrewnych.

```
#include <stdlib.h>
int main()
{
    char *x = malloc(10);
    x[10] = 'a';
    return 0;
}
```

```
$ valgrind --tool=memcheck --leak-check=yes ./example
...
==9814== Invalid write of size 1
==9814== at 0x804841E: main (example.c:6)
==9814== Address 0x1BA3607A is 0 bytes after a block of size 10 alloc'd
==9814== at 0x1B900DD0: malloc (vg_replace_malloc.c:131)
==9814== by 0x804840F: main (example2.c:5)
```

PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE PODSTAWY PROGRAMOWANIA

Valgrind (helgrind)

\$ valgrind --tool=helgrind ./example

```
==25298== Thread #1 is the program's root thread
                                      ==25298==
                                      ==25298== ---Thread-Announcement-----
                                      ==25298==
                                      ==25298== Locks held: none
#include <pthread.h>
                                      ==25298==
                                                  at 0x1091E3: main (in /home/wmackow/Workspaces/PS/valgrind/hellgrind/main)
                                      ==25298==
int var = 0;
                                      ==25298== This conflicts with a previous write of size 4 by thread #2
                                      ==25298== Locks held: none
void* child_fn ( void* arg ) {
                                      ==25298==
                                                  at 0x10919E: child fn (in
  var++;
                                      /home/wmackow/Workspaces/PS/valgrind/hellgrind/main)
  return NULL;
int main ( void ) {
  pthread t child;
  pthread create(&child, NULL, child fn, NULL);
  var++;
  pthread join(child, NULL);
```

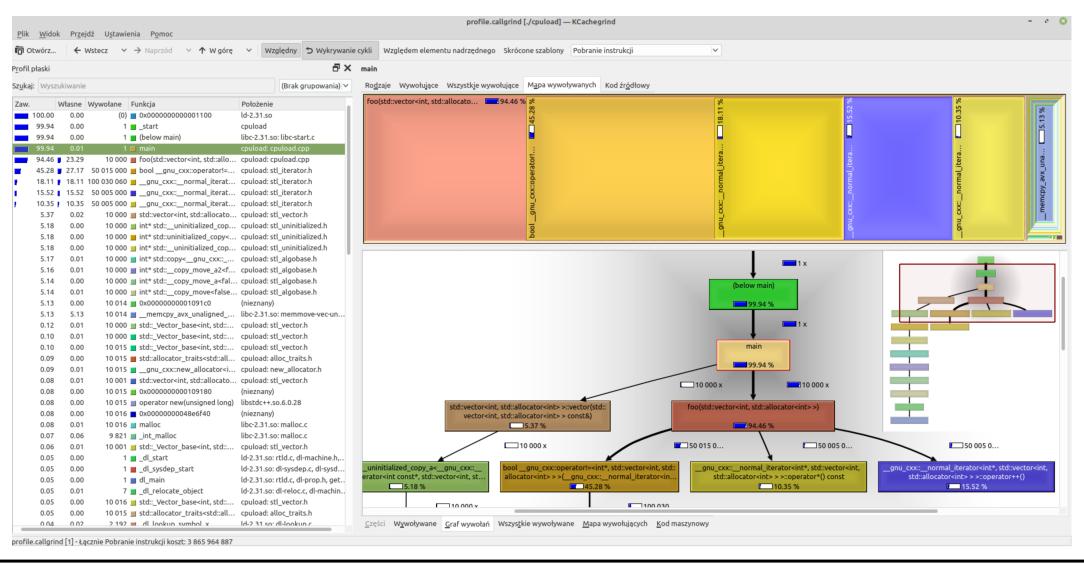
return 0;

Valgrind (callgrind) 1/2

```
#include <vector>
#include <iostream>
using namespace std;
int foo(vector<int> v) {
    int result = 0;
    for(auto x: v) {
        result += x;
    return result % 1000;
int main() {
    vector<int> v;
    v.push back(1);
    int result = 0;
    for (int i=0; i<10000; i++) {
        result = foo(v);
        v.push back(result);
    cout << result << "\n";</pre>
    return 1;
```

```
$ g++ -std=c++11 cpuload.cpp -o cpuload
$ valgrind --tool=callgrind ./cpuload
$ less profile.callgrind
# callgrind format
version: 1
creator: callgrind-3.15.0
pid: 25321
cmd: ./cpuload
part: 1
...
$ kcachegrind profile.callgrind
```

Valgrind (callgrind) 2/2 - KCachegrind



PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE

gprof (profilowanie)

```
#include <vector>
#include <iostream>
// #include <gperftools/profiler.h>
using namespace std;
int foo(vector<int> v) {
    int result = 0;
    for(auto x: v) {
        result += x;
    return result % 1000;
int main() {
    // ProfilerStart("profile.log");
    vector<int> v;
    v.push back(1);
    int result = 0;
    for (int i=0; i<10000; i++) {
        result = foo(v);
        v.push_back(result);
    // ProfilerStop();
    cout << result << "\n";</pre>
    return 1;
```

```
$ g++ -std=c++11 -pg cpuload.cpp -o cpuload
$ ./cpuload
$ gprof cpuload
Flat profile:
Each sample counts as 0.01 seconds.
     cumulative
                  self
                                    self
                                             total
time
       seconds
                            calls us/call
                                            us/call name
                 seconds
30.04
           0.12
                    0.12 50015000
                                      0.00
                                               0.00
                                                    bool gnu cxx::operator!= ...
30.04
           0.24
                    0.12
                                     12.02
                                              39.05 foo(std::vector<int, ...
                            10000
12.52
           0.29
                    0.05 50005000
                                      0.00
                                               0.00 __gnu_cxx::__normal_iterator...
10.01
           0.33
                    0.04 50005000
                                      0.00
                                               0.00 __gnu_cxx::__normal_iterator...
                                                0.00 gnu cxx:: normal iterator...
 7.51
           0.36
                    0.03 100030060
                                       0.00
           0.39
 7.51
                    0.03
                            20030
                                      1.50
                                               1.50 gnu cxx:: normal iterator...
 2.50
           0.40
                    0.01
                                                     main
. . .
```

PODSTAWY PROGRAMOWANIA

Inna alterantywa – gperftools od Google (do odkomentowania fragmenty kodu zaznaczone na niebiesko)

Interakcja programu ze środowiskiem wykonania

- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

Przekazywanie parametrów do programu: argv, argc, environ

Wykorzystanie argumentów wywołania i zmiennych środowiskowych. argc i argv to nazwy zwyczajowe (mogą być zastąpione dowolną inną nazwą). Zmienna argc przechowuje informację o ilości argumentów, z jakimi wywołany został program (nazwa programu liczona jest jako argument), zmienna argv to wskaźnik do tablicy argumentów (łańcuchów znaków). Pierwszym elementem tablicy (indeks 0) jest nazwa programu, ostatnim wartość NULL.

getopt 1/3

```
#include <unistd.h>
extern char *optarg;
extern int optind, opterr, optopt;
int getopt(int argc, char * const argv[], const char *optstring);
```

- Kolejne wywołania funkcji "porządkują" argumenty, na początek przestawiane są opcje (argumenty rozpoczynające się od myślnika, opcje w formie "krótkiej").
- Za pomocą opstring określamy m.in. dopuszczalne opcje oraz czy dana opcja musi mieć podaną wartość (wtedy w opstring po literze opcji stawiamy dwukropek).
- Funkcję wywołujemy w pętli, jeżeli zwróci wartość -1 nie ma już więcej opcji do odczytania.
- Po zakończeniu czytania opcji mamy możliwość odczytania pozostałych argumentów bezpośrednio z argv rozpoczynając od indeksu optind.

getopt 2/3

```
opttest.c 1/2
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
int main (int argc, char **argv) {
    int aflag = 0, bflag = 0, ret, index;
    char *cvalue = NULL;
    opterr = 0; //no default "invalid option" info
    while ((ret = getopt (argc, argv, "abc:")) != -1)
           switch (ret) {
                      case 'a': aflag = 1; break;
                      case 'b': bflag = 1; break;
                      case 'c': cvalue = optarg; break;
                      case '?':
                                 if (optopt == 'c')
                                            fprintf (stderr, "Option -%c requires an
                                            argument.\n", optopt);
                                 else
                                            fprintf (stderr, "Unknown option `-%c'.\n",
                                                       optopt);
                                 return 1;
                      default: abort ();
 . . .
```

getopt 3/3

```
$./opttest x -a -c 10 a b
aflag = 1, bflag = 0, cvalue = 10
non-option arguments: x a b
argv[1]:-a argv[2]:-c argv[3]:10 argv[4]:x argv[5]:a argv[6]:b

$./opttest -c
Option -c requires an argument.

$./opttest -d
Unknown option '-d'.
```

Standardowe wejście i wyjście 1/4

```
    strumień wejścia: 0 STDIN_FILENO stdin (np. scanf)
    strumień wyjścia: 1 STDOUT_FILENO stdout (np. printf)
    strumień błędów: 2 STDERR FILENO stderr
```

- stdout jest buforowany, fflush (stdout) powoduje opróżnienie bufora
- wstawienie znaku końca linii (np. niejawnie w puts, jawnie w printf) powoduje opróżnienie bufora
- f-cje read, write czy fprint, które oczekują jako argumentu uchwytu do pliku, mogą obsłużyć standardowe strumienie, np.:

```
write( 2 /*stderr*/, "abc", 4)
write( STDERR_FILENO /*stderr*/, "abc", 4)
```

• przekierowanie wyjść do plików lub potoków przy wywołaniu programu (przekierowanie **stderr** do **stdout** musi być po przekierowaniu stdout do pliku, ale przed przekierowaniem do potoku):

```
$ program > output_file.txt 2>&1
$ program 2>&1 | filter
```

PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE

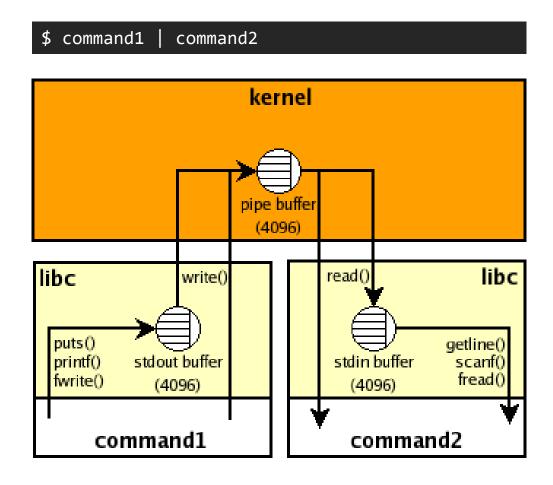
Standardowe wejście i wyjście 2/4

```
printf("1:printf ");
puts("2:puts ");
printf("3:printf \n");
printf("4:printf ");
fwrite("5:fwrite ", 1, 9, stdout);
write(STDOUT_FILENO, "6:write \n", 9);
puts("");
...
```

```
$./stdoutBuff
1:printf 2:puts
3:printf
6:write
4:printf 5:fwrite
```

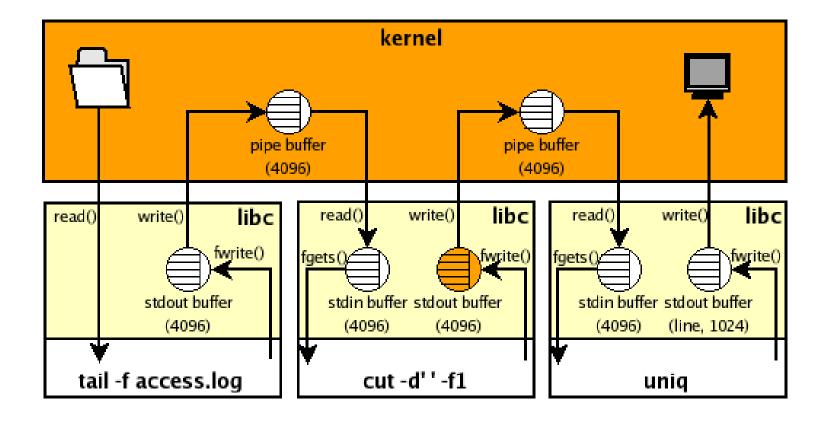
Buforowanie na poziomie biblioteki standardowej (write nie używa bufora)

Standardowe wejście i wyjście 3/4



Standardowe wejście i wyjście 4/4

\$ tail -f access.log | cut -d' ' -f1 | uniq



Tworzenie i używanie bibliotek

- Wprowadzenie
- Interfejs wywołań systemowych
- Kompilowanie za pomocą GCC
- Wykorzystanie GNU Make
- Debugowanie za pomocą GDB
- Interakcja programu ze środowiskiem wykonania
- Tworzenie i używanie bibliotek

Tworzenie biblioteki statycznej

Biblioteka statyczna jest plikiem archiwum (rozszerzenie *.a) zawierającym zbiór obiektów (rozszerzenie *.o), które powstały w wyniku kompilacji. Do tworzenia i zarządzania archiwami służy program **ar**.

```
$ ar cr lib<u>name</u>.a obj1.o obj2.o obj3.o ...

create replace
```

```
int add( int a, int b);
void shrink( char *str);
```

```
#include "libtest.h"

int add( int a, int b) { return a+b;}

void shrink( char *str) { str[1]=0;};
```

```
$ gcc -c libtest.c
$ ar cr libtest.a libtest.o
```

Użycie biblioteki statycznej

Aby dołączyć bibliotekę statyczną:

- dołączamy w kodzie źródłowym programu odniesienie do pliku nagłówkowego biblioteki
- podczas konsolidacji programu używamy przełącznika –1 podając nazwę biblioteki (nazwa bez lib i .a)
- opcjonalnie wykorzystujemy przełącznik L aby wskazać katalogi, które mogą zawierać bibliotekę

Uwaga: kolejność wywołania przełączników ma znaczenie! Biblioteki należy dołączać na końcu linii poleceń, ponieważ linker przeszukuje je pod kątem wszystkich symboli, do których były odniesienia w przetworzonych wcześniej plikach i które nie zostały jeszcze zdefiniowane. Fragmenty kodu z bibliotek są kopiowane do pliku wynikowego.

```
#include "libtest.h"

int main()
{
   int c = add( 10, 20);
   return 0;
}
```

```
$ ls
libtest.a static.c
$ gcc static.c -o static -L. -ltest
```

Tworzenie biblioteki współdzielonej 1/2

Biblioteka współdzielona jest zbiorem obiektów o rozszerzeniu *.so.#1.#2.#3 (numery #1, #2 i opcjonalne #3 oznaczają numery wersji – począwszy od najbardziej istotnego). Jest on linkowana przy pomocy gcc z opcjami –shared i –fPIC (opcja –fPIC również przy kompilacji obiektów). W kodzie biblioteki nie może być f-cji main, mogą być za to _init() i _fini() (po ustawieniu opcji -nostartfiles).

```
$ gcc -shared -fPIC -o libname.so.0.0.0 obj1.o obj2.o obj3.o ...
```

int add(int a, int b); void shrink(char *str);

```
#include "libtest.h"
#include <stdio.h>

int add( int a, int b) { return a+b;}
void shrink( char *str) { str[1]=0;}
_init() { printf( "connect ...\n");}
_fini() { printf( "... free\n");}
```

```
$ gcc -c -fPIC libtest.c
$ gcc -shared -nostartfiles -fPIC libtest.o -o libtest.so.0.1
```

Procesy używające biblioteki współdzielone współdzielą kod funkcji, natomiast mają własne kopie danych (o ile były np. w postaci zmiennych globalnych deklarowane w bibliotece). Do danych używany jest mechanizm copy-on-write, znany również z niektórych implementacji f-cji fork.

Tworzenie biblioteki współdzielonej 2/2

Funkcje _init() i _fini() traktowane są obecnie jako przestarzałe i potencjalnie niebezpieczne, w ich miejsce zaleca się użycie atrybutów constructor i destructor w następujący sposób:

```
void __attribute__ ((constructor)) my_init(void);
void __attribute__ ((destructor)) my_fini(void);
```

gdzie my_init i my_fini są nazwami naszych funkcji inicjującej i czyszczącej.

Jeżeli używamy powyższych atrybutów to podczas kompilacji **gcc** nie możemy użyć przełączników:

- -nostartfiles
- -nostdlib

Użycie biblioteki współdzielonej – łączenie 1/2

Aby dołączyć bibliotekę współdzieloną podczas konsolidacji wykonujemy **dokładnie** te same czynności co przy dołączaniu biblioteki statycznej. Opcjonalnie możemy w kod wynikowy wkompilować informację o ścieżce, gdzie program będzie miał szukać bibliotekę podczas uruchamiania (opcja ¬wl,¬rpath,path). Kod programu nie zawiera kodu bibliotecznego, a jedynie odnośniki do niego. Biblioteka jest ładowana przy uruchamianiu programu. Każde podłączenie biblioteki powoduje wywołanie f-cji _init(), odłączenie - wywołanie f-cji _fini().

```
#include "libtest.h"

int main()
{
   int c = add( 10, 20);
   return 0;
}
```

Użycie biblioteki współdzielonej – łączenie 2/2

Podczas kompilacji i konsolidacji **gcc**, jeżeli ma do wyboru wersję statyczną i wersję współdzieloną danej biblioteki, to domyślnie używa (łączy) bibliotekę w wersji współdzielonej (np. bibliotekę standardową). Jeżeli chcemy wymusić użycie bibliotek statycznych, to używamy przełącznika **–static**.

```
#include <stdio.h>

int main()
{
   puts("test");
   return 0;
}
```

```
$ gcc main.c -o mainShared
$ gcc -static main.c -o mainStatic
$ ls -l
razem 908
-rw-r--r-- 1 wmackow users 61 mar 5 12:16 main.c
-rwxr-xr-x 1 wmackow users 8600 mar 5 12:24 mainShared
-rwxr-xr-x 1 wmackow users 912720 mar 5 12:24 mainStatic
$ ./mainStatic
test
$ ./mainShared
test
```

Użycie biblioteki współdzielonej – ładowanie 1/2

Bibliotek współdzielona może zostać załadowana dynamicznie podczas działania programu. Służą do tego funkcje biblioteki **dl**:

```
1) ładowanie biblioteki
void *dlopen(const char *file, int mode);
2) obsługa błędów
char *dlerror(void);
3) ładowanie symboli (m.in. funkcji)
void *dlsym(void *restrict handle, const char *restrict name);
4) zwolnienei biblioteki
int dlclose(void *handle);
```

Funkcje wymagają dołączenia do programu pliku nagłókowego <dlfcn.h> oraz biblioteki dl. Każde załadowanie biblioteki powoduje wywołanie f-cji inicjującej, zwolnienie biblioteki - wywołanie f-cji _czyszczącej.

Użycie biblioteki współdzielonej – ładowanie 2/2

```
dshared.c
#include <dlfcn.h>
int ( *Add)( int, int);
int main()
    void *handle = dlopen( "./libtest.so.0.1", RTLD_LAZY);
    if( !handle)
           dlerror();
    else
          Add = dlsym( handle, "add");
           int c = Add(10, 20);
           dlclose( handle);
    return 0;
```

\$ gcc dshared.c -o dshared -ldl

gcc -nostarfiles

- -nostarfiles podczas linkowania nie używaj standardowych plików startowych. Standardowe biblioteki są używane normalnie.
- -nodefaultlibs nie używaj standardowych bibliotek systemowych podczas linkowania (dołączane są jedynie biblioteki jawnie wskazane). Standardowe pliki startowe są używane normalnie
- **-nostdlib** nie używaj standardowych systemowych plików startowych ani bibliotek podczas linkowania. Do linkera nie będą przekazywane żadne pliki startowe i tylko te biblioteki, które zostaną jawnie podane.

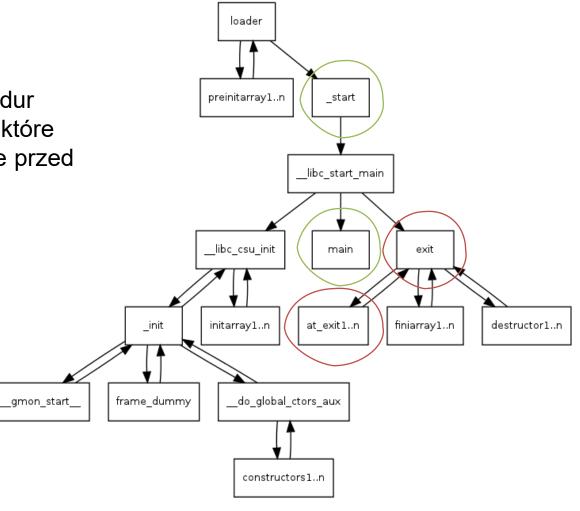
C Runtime

"crt0 (znany również jako c0) jest zestawem procedur startowych dołączonych do programu w języku C, które wykonują wszelkie prace inicjalizacyjne wymagane przed wywołaniem głównej funkcji programu."

• pliki startowe: crt0.o, crti.o. crtbegin.o, crtn.o

 crt0.o zawiera m.in. funkcję _start (symbol będący domyślny punkt wejścia dla linkera ld)

 main jest pierwszą funkcją programu tylko pozornie



CRT 1/2

Przykładowa, uproszczona funkcja _start, którą zastąpimy funkcję domyślną.

```
mycrt0.s
.text
.globl start
_start: # _start is the entry point known to the linker
   xor %ebp, %ebp # effectively RBP := 0, mark the end of stack frames
   mov (%rsp), %edi  # get argc from the stack (implicitly zero-extended to 64-bit)
   lea 8(%rsp), %rsi  # take the address of argv from the stack
   lea 16(%rsp,%rdi,8), %rdx # take the address of envp from the stack
   xor %eax, %eax # per ABI and compatibility with icc
   call main
                          # %edi, %rsi, %rdx are the three args (of which first two are C standard) to main
   mov %eax, %edi  # transfer the return of main to the first argument of exit
   xor %eax, %eax
                   # per ABI and compatibility with icc
   call _exit
                    # terminate the program
```

```
$ gcc mycrt0.s -c
$ ls
mycrt0.o mycrt0.s
```

PROGRAMOWANIE SYSTEMOWE

CRT 2/2

```
$ gcc main.c -c
$ 1s
main.c main.o mycrt0.o mycrt0.s
$ gcc main.o -o main1
                                                                                        }
$ gcc main.o -o main2 -nostartfiles
/usr/bin/ld: warning: cannot find entry symbol _start; defaulting to 00000000000400340
$ gcc main.o mycrt0.o -o main3 -nostartfiles
$ ./main1
abcd
$ ./main2
abcd
Naruszenie ochrony pamięci (zrzut pamięci)
$ ./main3
abcd
$ gdb main2
Reading symbols from main2...(no debugging symbols found)...done.
(gdb) disass main
Dump of assembler code for function main:
   0x0000000000400340 <+0>:
                                push
                                      %rbp
   0x0000000000400341 <+1>:
                                mov
                                       %rsp,%rbp
```

```
main.c

#include <stdio.h>

int main() {
    printf("abcd\n");
    return 0;
}
```

gcc -e

main.c #include <stdio.h> #include <stdlib.h> int test1(); int test2(); void start() { test1(); exit(1); void another start() { test2(); exit(2); int test1() { printf("test1\n"); return 0; int test2() { printf("test2\n"); return 0;

Jawne wskazanie punktu wejścia (czyli odpowiednika funkcji **_start** a nie **main**) przez użycie parametru **_e** w **gcc**

```
$ gcc main.c -o main1 -nostartfiles
$ gcc main.o -o main2 -nostartfiles -e _another_start
$ ./main1
test1
$ ./main2
test2
```