POSIX, Make, CMake

Miroslav Jaroš

PB071 Úvod do nízkoúrovňového programovnání

27. dubna 2020

Obsah

- POSIX
 - Proč POSIX
 - POSIX C Library
 - Adresáře a soubory
 - Procesy a vlákna
- Make, CMake
 - make
 - Generátory
- Závěr

POSIX

Motivace

Proč se zabývat operačním systémem?

- Standardní knihovna přináší programátorovi základní funkce pro práci s prostředky počítače.
- Nicméně kdykoliv program potřebuje interagovat s hw musí požádat OS o zpřístupnění:
 - Práce se soubory,
 - Požadavek na naalokování stránky do virtuální paměti,
 - Spuštění podprocesu v shellu,
 - Řízení vláken (od C11).
- Jak standardní knihovna zvládá toto všechno implementovat?



Motivace



Historie

Aneb od UNIXu ke standardu

- POSIX -- Portable Operating System Interface
- Norma pro rozhraní operačního systému založená na operačním systému UNIX.
 - UNIX vznikl roku 1971 a již roku 1973 byl přepsán do jazyka C.
 - Jeho autoři jsou Dennis M. Ritchie a Ken Thompson.
- Součástí normy POSIX je knihovna pro jazyk C POSIX C Library, která definuje základní rozhraní operačního systému.
- Pro použivání ochrané známky UNIX musí operační systém plně implementovat normu POSIX a být certifikovaný podle Single Unix Specification.
 - Např. macOS je certifikovaný UNIX.
 - Linux není.
- Nicméně většina UNIX-like (nebo také UN*X) systémů jej dodržuje (s odchylkami).

POSIX C Library

API operačního systému

- Zpřistupňuje funkce pro interakci s operačním systémem.
- Snaží se o vytvoření API kompatibilního se standardní knihovnou C, která je její součástí.
- Pokrývá širokou škálu služeb jádra poskytovaných programům:
 - Správa procesů (start, komunikace, ukončení);
 - Přístup k souborovému systému, síťovému rozhraní, roury;
 - Správa a synchronizace vláken (spouštění, vyloučení přistupu, semafory ...);
 - Správa virtuální paměti procesu (mapování stránek, dealokace ...);
 - A mnoho dalších ...
- Tím umožňuje psaní "přenositelných" programů s daleko širším záběrem, než má standardní knihovna.

Kompatibilita

- UN*X systémy (Linux, macOS, Solaris ...)
 - Pokud je systém certifikován jako UNIX, potom splňuje POSIX.
 - Linux jej s minimálními odchylkami splňuje taktéž.
- Windows
 - Má vlastní API operačního systému Win32 a WinRT.
 - Nicméně části POSIX implementuje, ale ne plně.
 - MinGW a Cygwin implementuji POSIX prostředí pomocí Win32 API.
 - Od Windows 10 obsahuje Windows Subsystem for Linux.
 - Emuluje rozhraní Linuxu, pro běh linuxových aplikací.
 - Pro instalaci a další zdroje viz tutorial.
 - https://www.fi.muni.cz/pb071/tutorials/ubuntu-on-windows/ index.html

Souborový systém I

- V UNIX-like systémech je souborový systém implementován jako n-ární strom s jedním kořenem.
- Všechny svazky (jiné disky, síťová úložište, ale i zařízení) jsou v něm adresovány - mount.
- Kořen souborového systému se jmenuje /.
- Soubory jsou implementovány pomocí inode (i-uzel).
 - inode je datová struktura popisující objekt existující v souborovém systému.
 - Váží se na něj všechny atributy souboru, jako velikost, oprávnění, datum vytvoření, modifikace atd.
 - inode nicméně neobsahuje informaci o tom, jak se daný soubor jmenuje, nebo kde se ve FS nachází.
- Vazba mezi jménem souboru a jeho inode je implementována na úrovni adresáře.

Souborový systém II

- Pro získání informací o souboru se používají funkce stat, fstat, lstat.
- int stat(const char *path, struct stat *buf);
- Při úspěchu je struct stat naplněna informacemi o souboru.
- Více viz man 3 stat.

Práce se soubory

- Velice podobná jako ve standardní knihovně.
- Místo struktury FILE * se používá file deskriptor, který je typu int.
- int open(const char *path, int oflag, ...);
- int close(int fd):
- ssize_t read(int fildes, void *buf, size_t nbyte);
- ssize_t write(int fildes, const void *buf, size_t nbyte);
- ssize_t je rozšírení typu size_t o záporná čísla.
- Manuálové stránky těchto funkcí dle POSIX man 3 \$JMENO_FUNKCE.

Adresáře

- Adresář je specifická entita v rámci souborových systému a jeho formát na souborovém systému záleží.
- Stejně jako u souborů (jimiž ve skutečnosti většinou i bývají) je práce s nimi programátorovi zpřístupněna operačním systémem.
- Pro práci s adresáři se používá kombinace funkcí opendir, readdir a closedir.
- DIR *opendir(const char *name);
 - Vrací ukazatel na DIR, což je reprezentace otevřeného adresáře pro OS.
- struct dirent *readdir(DIR *dirp);
 - Přečte další položku v adresáři.
 - Pokud v adresáři není žádný další prvek, vrací NULL.
- int closedir(DIR *dirp);
 - Ukončuje práci s adresářem a uvolňuje zdroje.
 - I zde platí stejně jako u fopen nebo malloc, že pokud funkce opendir neselhala, musí být nad její návratovou hodnotou zavolána funkce closedir.

Adresáře II.

Po zavolání funkce readdir je vrácena struct dirent *.

- Položka d_name obsahuje jméno prvku ve složce, ale ne cestu, ta musí být zrekonstruována jiným způsobem.
- Položka d_type může obsahovat typ prvku, ale v závislosti na použitém souborovém systému také nemusí.
- Pro zjištění typu lze d_type testovat proti konstantám:
 - DT REG běžný soubor,
 - DT_DIR adresář,
 - DT_UNKNOWN File system nepodporuje d_type a typ je potřeba zjistit jinak, například voláním lstat,
 - A dalším (viz man 3 readdir).

Procházení adresáře

Listing 1: Procházení FS, převzato a upraveno ze starší přednášky Šimona Totha

Procesy

- Proces je v OS jednotka pro běh samostatného programu s vlastní oddělenou pamětí.
- V rámci POSIX má proces všechny zdroje (pokud nejsou sdílené) alokované pro vlastní použití (například file deskriptory).
- V rámcí standardní knihovny existuje funkce system, která spouští shell v novém procesu a blokuje rodičovský proces, dokud potomek neskončí.
 - V Linuxu je tato funkce implementována jako sekvence volání fork(2), execl(3) a waitpid(3).
- Spuštění nového procesu pid_t fork(void);
 - Vytváří nový proces zkopírováním celé virtuální paměti rodičovského procesu.
 - Oba procesy, jak rodič tak potomek, pokračují ve vykonávání instrukcí na následujícím řádku po volání fork.
 - Zda je proces rodič nebo potomek, lze zjistit pomocí návratové hodnoty fork.

Procesy II.

- Rodina funkcí exec (3)
 - Spouští předaný program nahrazením kódu běžícího procesu kódem programu předaného funkci.

Volání pouze nahrazuje výkonný kód procesu, ale nemění zdroje

- alokované u OS (např. tabulka file descriptorů).
- int execve(const char *path, char *const argv[], char *const envp[]);
- Funkce popen(3)
 - FILE *popen(const char *command, const char *type);
 - Narozdíl od funkce system spouští proces asynchronně, tedy bez blokování rodiče.
 - Návratová hodnota funkce je rourou pro komunikaci s procesem.
 - Může být pouze pro čtení nebo zápis, nikoliv obojí.
 - Po skončení práce s procesem musí být nad návratovou hodnotou funkce zavoláno pclose, nikoliv fclose.

Vlákna

- Vlákna umožňují procesu vykonávat několik paralelních činností zároveň.
- Zároveň ale všechna vlákna mezi sebou sdílí prostředky (například paměť).
- Což může přinášet problémy → souběh, uváznutí a další.
- Podpora pro vlákna je implementována v knihovně pthread.
- Umožňuje vlákna spouštět, nebo plánovat jejich odstranění.
- Zároveň obsahuje techniky pro synchronizaci vláken:
 - Mutexy,
 - Conditional variable.
- Více o vláknech se dozvíte v předmětech PB152 nebo PB153

Více o těchto funkcích například ve slidech PB065 [1].

Make, CMake

Překládání projektů

- Prozatím jste se v tomto předmětu setkali s jednoduchými prográmky s
 jednotkami překladových jednotek, které šlo přeložit jedním příkazem.
- gcc -std=c99 -Wall -Wextra -pedantic -Werror *.c
- Tento přístup lze aplikovat na jednoduché programy, které se přeloží okamžitě.
- Co ale s projekty, které obsahují tisíce řádků zdrojového kódu ve stovkách souborů.
 - I malá změna v jednom zdrojovém souboru znamená překompilování všech zdrojových souborů.
 - Což pro velké projekty trvá opravdu dlouho (linux cca 20 minut, gcc cca 1.5 hodiny).
- Jak reagovat na případy, kdy potřebujeme více spustitelných souborů?
 - Systémový démon a jeho CLI.
 - Klient server aplikace.
- A co závislosti? Kde najdeme knihovny, jak se jmenuji?

Překládání projektů II - Přístupy

- Přímý překlad není moudrý, je nepřenositelný a těžko reprodukovatelný.
- Trošku lepším řešením je napsat si nějakou vlastní automatizaci.
 - Typicky ve forme skriptu.
 - Tento přístup možná vyřeší problém překladu více binárek a opakovatelnosti sestavení, ale!
 - Překládat pouze změněné překladové jednotky je poměrně těžké implementovat.
 - Pro vyřešení vztahů mezi zdrojovými soubory, bychom museli implementovat alespoň základní parser jazyka pro jejich pochopení.
 - A nezapomínejme na chyby.
- Vůbec nejlepším řešením je použít nástroje k tomu určené.

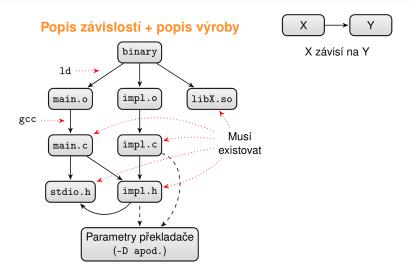
make I

- Nástroj na automatizaci sestavení.
- Popis sestavení projektu se ukládá do Makefile.
- Využívá rekurzivních pravidel pro vystavění stromu závislostí, který následně projde a nad každým cílem vykoná požadovanou akci
- Základním kamenem syntaxe je pravidlo target: source1 source2
 - target cíl, typicky se jedná o produkovaný soubor (binárka, nebo mezilehlá překladová jednotka), případně jde o phony cíl (viz dále).
 - source1 source2 zdrojové soubory, může jít o soubory vytvořené předchozím pravidlem (cíle jiného pravidla), nebo zdrojové soubory překládaného programu.
- Akce se nad cílem vykoná, pokud:
 - cíl neexistuje a je potřeba jej vytvořit,
 - libovolný ze zdrojových souborů byl upraven po vytvoření cíle (datum modifikace zdrojového souboru je vyšší než datum modifikace cíle),

make II

- cíl je phony, tedy neprodukuje žádný soubor.
- Spuštěním příkazu make se vyhledá soubor Makefile v lokálním adresáři.
- Pravidlo, které se začne vykonávat je první nalezené.
- Toto chování lze změnit explicitním zadáním očekávaného pravidla (např. make clean).
- Proměnné makefile lze nastavit na jiné hodnoty při spuštění make all CC=clang.
- Pro zrychlení překladu lze použít přepínač -jN, který překládá paralelně až N překladových jednotek.
- make -j5 all

make III



Obrázek: Popis závislostí v projektu, zdroj: Jiří Slabý, přednáška PB071 z roku 2017

Makefile

- Základ syntaxe jsou příkazy target: source1 source2.
- Pod touto deklarací jsou tabulátorem odsazené příkazy, které se mají provést.
- Lze v něm deklarovat proměnné
 - VAR NAME=value
 - A následně je odkazovat jako \$(VAR_NAME)
- Zobecnění pravidel (v GNU Make):
 - Speciální znak % je zástupným symbolem.
 - Lze jej použít pro konstrukci pravidel typu:
 - %.o: %c, které říká, že libovolné pravidlo, končící na .o, závisí na stejně se jmenujícím pravidle končícím na .c
 - Ke každému pravidlu potom náleží další speciální proměnné
 - \$@ je jméno cíle.
 - \$< je první závislost.
 - \$ jsou všechny závislosti

Makefile II

```
CC=gcc
CFLAGS=-std=c99 -Wall -Wextra -pedantic -Werror
all: myprog
myprog: main.o test.o
    $(CC) $(CFLAGS) $^ -o $@
%.o: %.c
    $(CC) $(CFLAGS) -c -o $0 $^
clean:
    rm -f *.o myprog
.PHONY: all clean
```

Generátory

- make je silný nástroj pro popis sestavení projektu, nicméně neřeší všechny problémy.
- Je nezbytné stále popisovat závislosti ručně. (Nebo si vypomáhat dodatečnými soubory třeba s pomocí gcc -MM)
- Má komplikovanou syntaxi a pro velké projekty již nedostačuje.
- Je méně přenositelný a nemá přímou podporu pro ověření vlastností kompilátoru nebo existence knihoven.
- Proto se pro větší projekty používají pokročílejší nástroje, které umí Makefile vygenerovat.

Generátory II – Autotools

- Jeden z nejrozšířenějších nástrojů v UNIXovém světe.
- Skládá se ze tří nástrojů:
 - Autoconf vyhledávání externích závislostí,
 - Automake popis překladu (podadresáře, layout projektu),
 - Libtool podpora pro tvorbu knihoven.
- Výsledkem je několik servisních souborů a jeden spustitelný skript configure.
- Po jeho spuštění začne testování OS, zda a kde má potřebné závislosti.
- Při úspěchu je vygenerován Makefile.

Generátory III – CMake

- Se CMake se všichni minimálně od vidění známe :-)
- Základem konfigurace je jeden soubor CMakeLists.txt, který obsahuje popis projektu.
- Podobně jako u Autotools jeho spuštění generuje (krom obrovské spousty servisních souborů) Makefile.
- Ale neomezuje se pouze na ně, umí vygenerovat i projektové soubory pro VisualStudio, nebo Ninja build system.

```
cmake_minimum_required(VERSION 3.6)
project(hw04)

set(SOURCE_FILES test.cpp)
add_executable(hw04 ${SOURCE_FILES})
```

Listing 2: Ukázka CMakeLists.txt

Závěr

Závěr

- Nebojte se Operačních systémů ani jejich API.
- Dávají vám do rukou silné zbraně při programování.
- Používejte manuálové stránky.
- A hlavně: Nepiště si vlastní nástroje pro sestavování projektů!

Kam dál?

- PV004 UNIX
- PV065 UNIX programování a správa systému I
- PB173 Tematický vývoj aplikací v C/C++ (skupina zaměřená na POSIX)

Další zdroje



Jan Kasprzak.

PV165 Unix programování a správa systému I.

https://www.fi.muni.cz/~kas/pv065/pv065.pdf.



Makefile reference

https://www.gnu.org/software/make/manual/html_node/index.html



CMake tutorial

https://cmake.org/cmake-tutorial/

Děkuji za pozornost