

# Systemy operacyjne

---

Laboratorium 3

Mateusz Małek  
24 marca 2017

# Laboratorium 3

---

Tworzenie procesów, środowisko procesu, sterowanie procesami

# Zmienne środowiskowe

- Przechowywane jako lista stringów postaci "NAZWA=WARTOSC"
- Jak dostać się do wszystkich zmiennych ze środowiska programu?
  - Sposób standardowy i przenośny (POSIX):
    - W kodzie umieszczamy: `extern char** environ; ...`
    - ... a następnie odwołujemy się do tablicy `environ`
  - Sposób nieustandaryzowany, ale powszechnie dostępny:
    - Trójargumentowy main: `int main(int argc, char*[] argv, char*[] envp)`
    - Korzystanie identyczne jak z tablicy `environ`; de facto jako trzeci argument zostaje przekazana właśnie tablica `environ`
  - W obu przypadkach dostajemy zmienne środowiskowe w postaci wspomnianej listy stringów
- Jeśli chcemy otrzymać wartość konkretnej zmiennej, to są ku temu lepsze sposoby

# Zmienne środowiskowe

- `char *getenv(const char *name)` - [man 3 getenv](#)
  - Zwraca wskaźnik do (tekstowej!) wartości zmiennej środowiskowej `name` lub `NULL`a w sytuacji kiedy ta zmienna nie jest ustawiona
  - Wartości znajdującej się pod zwróconym wskaźnikiem nie należy modyfikować, a uzyskanego wskaźnika nie należy zapamiętywać!
    - Wariant optymistyczny: zmieniając stringa, zmienimy wartość zmiennej środowiskowej
    - Wariant pesymistyczny: przy kolejnym wywołaniu `getenv` nasza “zapisana” zmienna zmieni swoją wartość...
  - W programach typu `SUID/SGID` (lub korzystających z mechanizmu “capabilities”) do pobierania wartości “wrażliwych” zmiennych środowiskowych należy używać funkcji `char *secure_getenv(const char *name)`

# Zmienne środowiskowe

- `int setenv(const char *name, const char *value, int overwrite)`
  - Dla `overwrite = 0`: o ile zmienna `name` nie jest już ustawiona, to dodaje do środowiska zmienną `name` o wartości `value` (w przeciwnym razie nic nie robi)
  - Dla `overwrite != 0`: bezwarunkowo ustawia wartość zmiennej środowiskowej `name` na wartość `value`
  - `name` nie może być `NUL`em i nie może zawierać znaku `=`
  - **Usunięcie zmiennej środowiskowej to coś innego niż ustawienie jej wartości na pusty string!**
- `int unsetenv(const char *name)`
  - O ile zmienna `name` jest ustawiona, to usuwa ją ze środowiska programu (w przeciwnym razie nic nie robi)
- Obie funkcje opisane w [man 3 setenv](#)

# Zmienne środowiskowe

- `int putenv(char *string)` - man 3 putenv
  - Pozwala ustawić, zmienić lub usunąć wartość zmiennej środowiskowej
  - Jeśli otrzyma argument postaci "NAZWA=WARTOSC", to dodaje go do środowiska programu (ewentualnie zastępując istniejącą zmienną)
    - Dokładnie tak - to nie jest ustawienie zmiennej NAZWA na wartość WARTOSC!
      - **Za dokumentacją:** "The pointer string given to putenv() is used"
      - **Konsekwencja:** nie wolno przekazywać jako argumentu zmiennych lokalnych lub dynamicznie zaalokowanych stringów które później zwalniamy
      - **Konsekwencja 2:** po użyciu putenv zmiany stringa użytego jako argument powodują zmianę wartości zmiennej środowiskowej!
      - ... chyba że korzystamy z glibc w wersjach od 2.0 do 2.1.1, gdzie string przekazany do putenv kopiowano przed ustawieniem (wyciek pamięci gratis)
  - Jeśli otrzyma argument postaci "NAZWA", to usuwa ze środowiska programu zmienną NAZWA (lub nic nie robi, jeśli nie istniała)

# Zmienne środowiskowe

- `int clearenv(void)` - man 3 clearenv
  - Usuwa wszystkie zmienne ze środowiska programu
  - Przydaje się w sytuacjach, w których nowy program lub proces potomny chcemy uruchomić w środowisku zawierającym tylko konkretnie, jawnie ustawione zmienne

# Nowe procesy

- `int clone(dużo argumentów...)` - [man 2 clone](#)
  - Pozwala na tworzenie procesów potomnych, które trochę zasobów i środowiska dzielą z rodzicem, a trochę nie...
  - “Brama” do mechanizmu namespaces, używanego m.in. przez LXC i Dockera
- `pid_t fork(void)` - [man 2 fork](#)
  - “Rozwidla” program na proces macierzysty i proces potomny
  - “The child process is an exact duplicate of the parent process” - w miejscu wywołania `fork` powstaje drugi (prawie) identyczny proces, który wykonuje się od linijki w której nastąpił `fork`
    - “... except for the following points” - w dokumentacji opis czego potomek nie dziedziczy
  - W procesie macierzystym funkcja zwróci numer PID procesu potomnego
  - W procesie potomnym funkcja zwróci wartość 0
  - Trzeba wynik `fork` przypisać do zmiennej i zrobić if-a ( $> 0$  - rodzic,  $= 0$  - potomek,  $< 0$  - błąd)
  - Rodzic (zwykle) powinien poczekać na zakończenie procesów potomnych funkcjami z rodziny `wait`



# Oczekiwanie na procesy potomne

- `pid_t wait(int *wstatus)`
  - Równoważne wywołaniu `waitpid(-1, &wstatus, 0)`
  - “Zawisa” w oczekiwaniu na zakończenie się któregoś z jeszcze działających procesów potomnych, po czym zwraca PID zakończonego procesu, a do miejsca wskazanego przez wskaźnik `wstatus` wstawia “kod” zawierający informację o przyczynie zakończenia procesu (np. zwrócenie 1 z funkcji `main`)
  - Pamiętamy z Uniksa procesy w stanie zombie?
- `pid_t waitpid(pid_t pid, int *wstatus, int options)`
  - Pozwala na dokładniejsze określenie na jaki proces czekamy (dowolny, konkretny, jeden z grupy...)
  - Ma m.in. opcję pozwalającą na natychmiastowy powrót z funkcji, zamiast oczekiwania na potomków
- Obie funkcje opisane w [man 2 wait](#)

# ~~One~~ Three more things...

- `int getrusage(int who, struct rusage *usage)`
  - Przez wskaźnik `usage` zwróci nam strukturę opisującą zużycie zasobów przez... `who`
  - Struktura `usage` ma mnóstwo pól, częściowo “unmaintained” na Linuksie
- `pid_t wait3(int *wstatus, int options, struct rusage *usage)`
  - Przez wskaźnik `usage` zwróci nam strukturę opisującą zużycie zasobów przez potomka
  - Odpowiada `waitpid(-1, wstatus, options)` i ręcznemu wywołaniu `getrusage`
  - Czyli jeśli zignorujemy `options`, to odpowiada `wait(wstatus)`... :)
- `pid_t wait4(pid_t pid, int *wstatus, int options, struct rusage *usage)`
  - Przez wskaźnik `usage` zwróci nam strukturę opisującą zużycie zasobów przez potomka
  - Odpowiada `waitpid(pid, wstatus, options)` i ręcznemu wywołaniu `gerusage`
- Obie funkcje opisane w [man 2 wait4](#)

# Struktura rusage

```
struct rusage {  
    struct timeval ru_utime; /* user CPU time used */  
    struct timeval ru_stime; /* system CPU time used */  
    long    ru_maxrss;      /* maximum resident set size */  
    long    ru_ixrss;       /* integral shared memory size */  
    long    ru_idrss;       /* integral unshared data size */  
    long    ru_isrss;       /* integral unshared stack size */  
    long    ru_minflt;      /* page reclaims (soft page faults) */  
    long    ru_majflt;      /* page faults (hard page faults) */  
    long    ru_nswap;       /* swaps */  
    long    ru_inblock;     /* block input operations */  
    long    ru_oublock;     /* block output operations */  
    long    ru_msgsnd;      /* IPC messages sent */  
    long    ru_msgrcv;      /* IPC messages received */  
    long    ru_nsignals;    /* signals received */  
    long    ru_nvcsw;       /* voluntary context switches */  
    long    ru_nivcsw;      /* involuntary context switches */  
};
```

# wstatus, wstatus... O co chodzi?

- WIFEXITED(wstatus) - zwraca prawdę, jeśli program “wyszedł” w wyniku zwrócenia wartości z funkcji main lub wywołania funkcji exit
- WEXITSTATUS(wstatus) - zwraca kod wyjścia programu (8 bitów!) dla którego WIFEXITED(wstatus) jest prawdziwe
- WIFSIGNALED(wstatus) - program umarł od sygnału
- WTERMSIG(wstatus) - informacja jakim sygnałem “oberwał”
- WIFSTOPPED(wstatus) - program został zatrzymany sygnałem
- WSTOPSIG(wstatus) - informacja jakim sygnałem został zatrzymany
- WIFCONTINUED(wstatus) - program został wznowiony sygnałem

# Ograniczanie zasobów

- `int getrlimit(int resource, struct rlimit *rlim)`
  - Dla wybranego rodzaju zasobów zwraca do struktury wskazanej przez `rlim` aktualne miękkie i twarde ograniczenie zasobów
- `int setrlimit(int resource, const struct rlimit *rlim)`
  - Dla wybranego rodzaju zasobów próbuje ustawić limity zgodnie z wartościami podanymi w strukturze `rlimit` wskazywanej przez `rlim`
  - Ograniczenie twarde może być zmieniane przez użytkownika (nie-roota) wyłącznie na bardziej restrykcyjne; ograniczenie miękkie może być swobodnie zmieniane w dół i w górę, ale tylko do granicy wyznaczonej przez ograniczenie twarde
- Obie funkcje opisane w [man 2 getrlimit](#)

# Rodzaje zasobów i struktura rlim

```
struct rlimit {  
    rlim_t rlim_cur; /* Soft limit */  
    rlim_t rlim_max; /* Hard limit (ceiling for rlim_cur) */  
};
```

Wartość RLIM\_INFINITY  
oznacza brak ograniczenia na  
dany zasób

- **RLIMIT\_AS** - ograniczenie wielkości pamięci wirtualnej (w bajtach)
- **RLIMIT\_CPU** - ograniczenie zużytego czasu procesora
  - Po przekroczeniu limitu miękki proces co sekundę dostaje sygnał SIGXCPU (żeby się pospieszył z tym co robi i już skończył)
- **RLIMIT\_FSIZE** - wielkość utworzonych plików
- **RLIMIT\_LOCKS** - ilość założonych locków
- **RLIMIT\_NOFILE** - ilość otwartych deskryptorów pliku
- **RLIMIT\_STACK** - limit na wielkość stosu (może być konieczna zmiana np. przy głębokiej rekurencji)

# Uruchamianie plików wykonywalnych, czyli execve...

- `int execve(const char *filename, char *const argv[], char *const envp[])`
  - Dokumentacja dostępna w [man 2 execve](#) (opisane m.in. co nie zostaje zachowane z zasobów i środowiska procesu wołającego)
  - Jeśli się powiedzie, nowa binarka w całości zastępuje program w bieżącym procesie - funkcja nigdy nie zwróci nam wartości, jeśli zakończyła się powodzeniem
  - filename musi być pełną ścieżką do pliku wykonywalnego
  - argv[0] powinno być nazwą programu (przy typowym wywołaniu przez użytkownika mamy tam nazwę komendy lub ścieżkę względną/bezwzględną)
    - Wykorzystywane przez multi-call binaries - na dysku do tej samej binarki prowadzi wiele symlinków, a program orientuje się "co ma robić" w oparciu o zawartość argv[0]
  - Kolejne elementy tablicy argv to kolejne argumenty z jakimi zostanie wywołany program
  - Kolejne elementy tablicy envp powinny mieć postać napisów "ZMIENNA=WARTOSC", jak w argumencie funkcji putenv czy w tablicy dostępnej w zmiennej environ
  - Ostatnim elementem tablic argv i envp powinien być NULL (sentinel/wartownik)

## ... i biblioteczni przyjaciele `execve`

- `int execl(const char *path, char *const argv[])`
- `int execlp(const char *file, char *const argv[])`
- `int execlpe(const char *file, char *const argv[], char *const envp[])`
- `int execl(const char *path, const char *arg, ... /* (char *) NULL */)`
- `int execlp(const char *file, const char *arg, ... /* (char *) NULL */)`
- `int execlpe(const char *path, const char *arg, ... /*, (char *) NULL, char * const envp[] */)`
- Wszystkie funkcje opisane w dokumentacji [man 3 exec](#)
- Ale czym one wszystkie się różnią...?



## ... i biblioteczni przyjaciele `execve`

- Jeśli nazwa funkcji ma w końcówce `e`, to jako ostatni argument przyjmuje tablicę `envp` z listą zmiennych środowiskowych (jak w `execve`). Jeśli nie ma, to do uruchamianego programu przekazuje bieżące środowisko (`environ`).
  - `execl`, `execvp` (i wywołanie systemowe `execve`)
- Jeśli nazwa funkcji ma w końcówce `v`, to argumenty wywołania programu przyjmuje jako pojedynczy argument `argv`, będący tablicą (jak w `execve`).
  - `execv`, `execvp`, `execvpe` (i wywołanie systemowe `execve`)
- Jeśli nazwa funkcji ma w końcówce `l`, to argumenty programu należy podać jako kolejne argumenty funkcji, a na końcu ich listy umieścić (`char *`) `NULL`.
  - `execl`, `execl`
- Jeśli nazwa funkcji ma w końcówce `p`, to pierwszy argument nie musi być kompletną ścieżką do programu - podana nazwa będzie wyszukiwana w katalogach podanych w zmiennej środowiskowej `PATH`
  - `execvp`, `execvp`, `execvpe`

# Pod kątem zadania...

- Funkcja `getline` ([man 3 getline](#)) pozwala wczytać całą pojedynczą linię z pliku tekstowego i sama zajmuje się zaalokowaniem odpowiedniej ilości pamięci
- Funkcja `strtok/strtok_r` ([man 3 strtok](#)) pozwala znaleźć w tekście pozycje od których zaczynają się kolejne argumenty dla wywoływanych programów
- Można zrobić tablicę `char**` o stałej wielkości (obsługiwać np. max 5 argumentów) i pod kolejnymi indeksami podpinać kolejne wyniki `strtok`
- Jeśli w pliku wsadowym pojawi się "arg. ze spacją", to nie trzeba go specjalnie traktować - można rozbić go na spacjach: ["arg.], [ze], [spacją"]
- Żeby proces potomny mógł wypisywać komunikaty na ekran nie trzeba robić nic dodatkowo, wystarczy go po prostu uruchomić

# Drobna inspiracja...

```
pid = fork();
if (pid == 0) {
    setrlimit(____);
    if (execvp(____) == -1) {
        perror("Karramba - execve");
        exit(1);
    }
}
else if (pid > 0) {
    wait3(____, &rusage);
    if (WIFEXITED(____) && WEXITSTATUS(____) != 0) {
        fprintf(stderr, "Porażka naszego potomka :(\n");
        exit(2);
    }
    else {
        printf("Zasoby: %d\n", rusage.____);
    }
}
else {
    perror("Ojej");
    exit(3);
}
```

Dziękuję za uwagę