

# Zadanie 3

## Ustalenie notacji

Proces  $Q$  jest **przodkiem** procesu  $P$  jeśli  $P \neq Q$  oraz istnieje ciąg procesów  $P = P_1, P_2, \dots, P_n = Q$ , taki że  $P_{i+1}$  jest rodzicem procesu  $P_i$  dla każdego  $i = 1, 2, \dots, n-1$ . W szczególności relacja bycia przodkiem jest przeciwzwrotna i przechodnia.

Proces  $Q$  jest **najniższym wspólnym przodkiem** procesów  $P_1$  i  $P_2$ , jeśli:

- $Q$  jest przodkiem zarówno  $P_1$ , jak i  $P_2$ ;
- każdy proces  $R$  **różny od  $Q$** , który jest przodkiem zarówno  $P_1$ , jak i  $P_2$ , jest również przodkiem  $Q$ .

**Uwaga:** Czasami w literaturze pojawiają się inne definicje najniższego wspólnego przodka.

**Uwaga2:** Poprawka w definicji najniższego wspólnego przodka na czerwono.

## Nowe wywołanie systemowe

Zadanie polega na dodaniu nowego wywołania systemowego `PM_GETLCAPID` z funkcją biblioteczną `pid_t getlcapid(pid_t pid_1, pid_t pid_2)` zadeklarowaną w pliku `unistd.h`.

Wywołanie systemowe `PM_GETLCAPID` przekazuje w wyniku identyfikator procesu, który jest najniższym wspólnym przodkiem dwóch zadanych procesów.

Funkcja `pid_t getlcapid(pid_t pid_1, pid_t pid_2)` przekazuje w wyniku identyfikator najniższego wspólnego przodka procesów o identyfikatorach `pid_1` i `pid_2`.

Jeśli któryś z procesów o identyfikatorach `pid_1` lub `pid_2` nie jest aktualnie działającym procesem, funkcja przekazuje w wyniku `-1` i ustawia `errno` na `EINVAL`.

Jeśli dla danych procesów o identyfikatorach `pid_1` i `pid_2` nie istnieje dokładnie jeden najniższy wspólny przodek, funkcja przekazuje w wyniku `-1` i ustawia `errno` na `ESRCH`.

## Format rozwiązania

Poniżej przyjmujemy, że `ab123456` oznacza identyfikator studenta rozwiązującego zadanie. Należy przygotować łątkę (ang. *patch*) ze zmianami w katalogu `/usr`. Plik zawierający łątkę o nazwie `ab123456.patch` uzyskujemy za pomocą polecenia

```
diff -rupNEzB oryginalne-źródła/usr/ moje-rozwiazanie/usr/ > ab123456.patch
```

gdzie `oryginalne-źródła` to ścieżka do niezmienionych źródeł MINIX-a, natomiast `moje-rozwiazanie` to ścieżka do źródeł MINIX-a zawierających rozwiązanie. Tak użyte polecenie `diff` rekurencyjnie przeskanuje pliki ze ścieżki `oryginalne-źródła/usr`, porówna je z plikami ze ścieżki `moje-rozwiazanie/usr` i wygeneruje plik `ab123456.patch`, który podsumowuje różnice. Tego pliku będziemy używać, aby automatycznie nanieść zmiany na czystą kopię MINIX-a, gdzie będą przeprowadzane testy rozwiązania. Więcej o poleceniu `diff` można dowiedzieć się z podręcznika (`man diff`).

Umieszczenie łątki w katalogu `/` na czystej kopii MINIX-a i wykonanie polecenia `patch -p1 < ab123456.patch` powinno skutkować naniesieniem wszystkich oczekiwanych zmian wymaganych przez rozwiązanie. Należy zadbać, aby łątkę zawierała tylko niezbędne różnice.

Po naniesieniu łatki zostaną wykonane polecenia:

- `make && make install` w katalogach `/usr/src/minix/servers/pm` oraz `/usr/src/lib/libc`,
- `make do-hdboot` w katalogu `/usr/src/releasetools`,
- `reboot`.

Rozwiązanie w postaci łatki `ab123456.patch` należy umieścić na Moodlu.

## Uwagi

- Serwer PM przechowuje informacje o procesach w tablicy `mproc` zadeklarowanej w pliku `mproc.h`. Działające procesy mają ustawioną flagę `IN_USE`.
- Warto przeanalizować jak PM realizuje wywołania systemowe. Więcej informacji o działaniu tego serwera będzie na laboratorium 8.
- Należy samodzielnie przetestować rozwiązanie. Przykładowy scenariusz wygląda następująco. Załóżmy, że użytkownik stworzył proces o identyfikatorze 187, a ten proces w wyniku funkcji `fork` stworzył trzy procesy o identyfikatorach 188, 189 i 190. Następnie proces o identyfikatorze 188 stworzył proces o identyfikatorze 191. Wtedy wywołanie `getlcapid(190, 191)` powinno zwrócić 187.
- Nie przyznajemy punktów za rozwiązanie, w którym łatka nie nakłada się poprawnie, które nie kompiluje się lub które powoduje **kernel panic** podczas uruchamiania systemu.