# Mechanizmy komunikacji międzyprocesowej IPC (Inter Process Communication)

- Semafory
- Pamięć dzielona
  - Komunikaty

```
ipcs [-q|-m|-s]
ipcrm [-q|-m|-s] id
ipcrm [shm|msg|sem] id
ipcrm -a
```

## Pamięć dzielona

- Dostęp do tej samej logicznej pamięci niespokrewnionym procesom
- Zakres adresów tworzony przez IPC w przestrzeni adresowej jednego procesu
- Inne procesy mogą dołączyć segment pamięci dzielonej do swojej przestrzeni adresowej (jak malloc)
- Brak mechanizmów synchronizacji (zadanie programisty)
- Wydajny dostęp do dużych obszarów pamięci

### Obsługa pamięci dzielonej

```
#include <sys/shm.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/types.h>
void *shmat(int shm_id, const void *shm_addr, int shmflg);
int shmctl(int shm_id, int cmd, struct shmid_ds*buf);
int shmdt(const void *shm_addr);
int shmget(key_t key, size_t size, int shmflg);
```

### Tworzenie pamięci dzielonej

int **shmget**(key\_t key, size\_t size, int shmflg););

- tworzy segment współdzielonej pamięci o rozmiarze size
- identyfikowany przez klucz key
- lub znajduje segment o takim kluczu, jeśli istnieje
- zwraca
  - identyfikator, który służy do odwoływania się do segmentu w pozostałych funkcjach operujących na pamięci dzielonej
  - -1 błąd
- shmflg umożliwia przekazanie praw dostępu do pamięci oraz pewnych dodatkowych flag definiujących sposób jej tworzenia (np. IPC\_CREAT, IPC\_EXCL), połączonych z prawami dostępu operatorem sumy bitowej (np.

IPC CREATIO660). /x-ignorowane/

# dołączenie/odłączenie segmentu pamięci dzielonej do przestrzeni adresowej procesu

void \*shmat(int shm\_id, const void \*shm\_addr, int shmflg);

- przydziela segmentowi dzielonej pamięci, identyfikowanemu przez shm\_id (shmget), adres w przestrzeni adresowej procesu i zwraca ten adres (shm\_addr) /NULL/
- shmflg znaczniki bitowe:
  - •SHM RND
  - •SHM\_RDONLY

int shmdt(const void \*shm\_addr);

 odłącza segment pamięci dzielonej, umieszczony pod adresem shm\_addr.

# operacje kontrolne na segmencie pamięci dzielonej

int **shmctl**(int shm\_id, int cmd, struct shmid\_ds \*buf);

 umożliwia wykonywanie operacji kontrolnych (cmd) na segmencie pamięci dzielonej

#### cmd:

IPC\_STAT – ustawia dane w shmid\_ds
IPC\_SET - ustawia wartości zw. z pam. dziel. na
dane ze struktury shmid\_ds
IPC\_RMID - usuwa segment pamięci dzielonej
struktura shmid\_ds – tryby i zezwolenia

### **SEMAFORY**

- uogólnienie klasycznych semaforów Dijkstry
- zestaw operacji na semaforach jest obszerny (zestawy semaforów)
- semafory należące do danego zestawu ponumerowane
- możliwe jest wykonywanie jednoczesnych operacji na semaforach należących do tego samego zestawu.

pliki nagłówkowe:

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>
```

# Podstawowe funkcje do obsługi semaforów

- semget utworzenie zestawu semaforów

   (uzyskanie dostępu do istniejącego
   zestawu semaforów)
- semop operacje na semaforach
- semctl operacje administracyjne na zestawie semaforów

# Utworzenie (uzyskanie dostępu do) zestawu semaforów

Klucz → identyfikator semafora (id)

semget - klucz; semop, semctl - id

funkcja systemowa semget:

int semget (key\_t klucz, int lsem, int flagi)

- pobiera klucz i przekazuje identyfikator zestawu semaforów (-1 w przypadku błędu)
- klucz pełni role 'nazwy' zestawu semaforów. Procesy, które chcą korzystać z tego samego zestawu semaforów musza go utworzyć/otworzyć podając ten sam klucz
- Isem określa liczbę semaforów w danym zestawie. Otwierając istniejący zestaw semaforów można podać dowolna liczbę nie większa od faktycznej liczby semaforów w danym zestawie (w szczególności zero).

- parametr flagi służy do określenia: (jak open)
  - praw dostępu do zestawu semaforów
  - sposobu otwarcia zestawu semaforów:

IPC\_CREAT - polecenie utworzenia zestawu semaforów

IPC\_CREAT | IPC\_EXCL - utworzenie nieistniejącego zestawu

(porażka jeśli zestaw o danym kluczu już istnieje)

#### Operacje na zestawie semaforów

int **semop** (int ident, struct sembuf \*operacje, unsigned loper)

- ident identyfikator zestawu semaforów (przekazany przez semget)
- loper liczba operacji do jednoczesnego wykonania na semaforach należących do danego zestawu a równocześnie liczba elementów tablicy 'operacje', definiujących operacje na poszczególnych semaforach zestawu

Struktura 'sembuf' (zdefiniowana w pliku 'sys/sem.h') jest następująca:

#### Opis jednej operacji:

- \* numer semafora w zestawie (**sem\_num**)
- \* rodzaj operacji (**sem\_op**), będący liczbą całkowitą, mający następujące znaczenie:
  - wartość dodatnia: zwiększenie wartości semafora (ewentualne uwolnienie czekających procesów),(V)
  - wartość ujemna: zadanie zmniejszenia wartości semafora,(P)
  - zero: sprawdzenie i ewentualne oczekiwanie aż wartością semafora będzie zero;
  - \* opcje (**sem\_flg**), na przykład:
    - IPC\_NOWAIT operacja nieblokująca, tzn. jeśli operacja nie może być wykonana natychmiast, to semop natychmiast się kończy (z wartością -1), a zmiennej 'errno' zostaje nadana wartość EAGAIN,
    - SEM\_UNDO jeśli operacja zmienia wartość semafora, zmiana ta zostanie zniwelowana w momencie zakończenia wykonywania procesu
- Wartością funkcji **semop** jest zero, jeśli jej wykonanie zakończyło się sukcesem, a -1 w przypadku błędu.

# Operacje administracyjne na zestawie semaforów

Do wykonywania dodatkowych operacji na zestawie semaforów (pojedynczych semaforach zestawu) służy funkcja systemowa **semctl** 

int semctl (int ident, int semnum, int polec, union semun arg);

Znaczenie parametrow:

- \* ident identyfikator zestawu semaforów (przekazany przez semget)
- \* semnum numer semafora, na którym ma być wykonana operacja
- \* arg parametry polecenia lub wartości przekazywane przez **semctl** (unia 'semun' jest zdefiniowana w pliku 'semun.h')

# Operacje administracyjne na zestawie semaforów c.d.

```
* polecenie -
   GETVAL - pobranie wartość semafora
   SETVAL - nadanie wartości semaforowi (inicjacja, ale nie tylko)
   GETPID - przekazanie identyfikatora procesu, który jako
          ostatni wykonał 'semop' na semaforze 'semnum'
   GETNCNT - przekazanie liczby procesów czekających na
          zwiększenie wartości semafora 'semnum'
   GETZCNT - przekazanie liczby procesów czekających na
          uzyskanie przez semafor 'semnum' zera
```

# Operacje administracyjne na zestawie semaforów c.d.

- GETALL pobranie wartości wszystkich semaforów w zestawie
- SETALL nadanie wartości wszystkim semaforom w zestawie
- IPC\_STAT pobranie informacji o zestawie semaforów (m.in. identyfikator procesu, który ostatni wykona operacje na wskazanym semaforze, prawa dostępu, liczba semaforów, czas ostatniej operacji/zmiany)
- IPC\_SET zmiana niektórych atrybutów zestawu semaforów (identyfikator właściciela/grupy, prawa dostępu)
- IPC\_RMID usuniecie zestawu semaforów (obudzenie wszystkich czekających procesów zmienna 'errno' ustawiana na EIDRM).

# Operacje administracyjne na zestawie semaforów c.d.

Wartością funkcji jest przekazywana wartość (polecenia GETVAL, GETPID, GETNCNT, GETZCNT) lub -1 w przypadku błędu, a wówczas zmienna 'errno' określa rodzaj błędu. Podstawowe kody błędów:

EACCES - proces nie ma prawa wykonać podanej operacji

EINVAL - niepoprawna wartość (rodzaj polecenia, identyfikator zestawu).

### KOLEJKI KOMUNIKATÓW

- Analogia komunikatów do nazwanych potoków FIFO
- Umożliwiają przesyłanie bloków danych pomiędzy procesami
- Limity
  - rozmiar pojedynczych bloków danych MSGMAX(4096),
  - całkowity rozmiar MSGMNB(16384)

- Wszystkie kolejki pamiętane w jądrze systemu; mają przypisane identyfikatory
- Procesy mogą czytać i zapisywać komunikaty do różnych kolejek
- komunikat ma następującą strukturę:
  - typ komunikatu (liczba całkowita)
  - dane
- W strukturze komunikatu nie ma "adresata" komunikatu. Komunikujące się ze sobą procesy powinny korzystać z tych samych kolejek oraz mieć "uzgodnione" znaczenie poszczególnych typów komunikatów.

- Proces może umieścić komunikat w kolejce niezależnie od tego czy istnieje inny proces oczekujący na ten komunikat.
- Każdy komunikat jest przechowywany w kolejce aż do momentu kiedy jakiś proces go odczyta (odczyt komunikatu powoduje usunięcie go z kolejki) lub do momentu usunięcia kolejki z systemu.
- Komunikaty są przechowywane w kolejce również gdy proces, który je wysłał zakończył się.

#### OGLĄDANIE / KASOWANIE KOLEJEK KOMUNIKATÓW

- wyświetlenie listy kolejek komunikatów aktualnie istniejących w systemie : ipcs -q
  - pełny opis kolejek opcja -a wyświetla m.in. :
    - ID unikalny identyfikator kolejki
    - KEY klucz na podstawie którego utworzono kolejkę
    - MODE prawa dostępu
- usunięcie kolejki komunikatu:

#### ipcrm msg ID

 – gdzie ID jest identyfikatorem usuwanej kolejki komunikatów

### TWORZENIE KOLEJKI KOMUNIKATÓW

```
#include <sys/msg.h>
int msgget(key_t key, int msgflg);
```

Tworzy kolejkę komunikatów i umożliwia dostęp do niej Zwraca

- identyfikator kolejki komunikatów, tworzony na podstawie podanego klucza
- -1 błąd

#### generacja klucza

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
key_t ftok(const char *path, int id);
```

#### Zwraca:

- wygenerowany na podstawie drugiego parametru klucz
- - 1 błąd

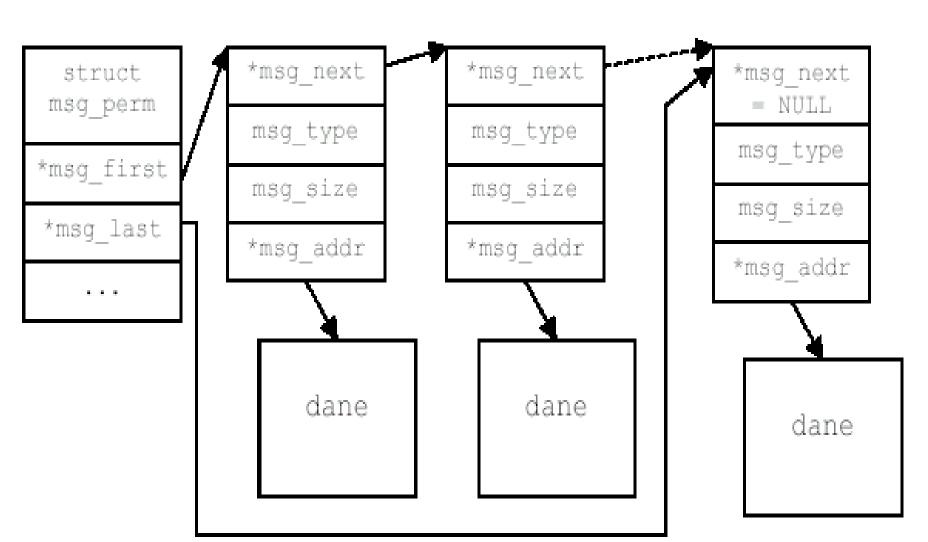
### Reprezentacja kolejki komunikatów

```
struct msqid ds {
struct ipc perm msg perm; /* struktura praw dostępu */
struct msg *msg first; /* wskaźnik do pierwszego
  komunikatu w kolejce */
struct msg *msg last; /* wskaźnik do ostatniego
  komunikatu w kolejce */
...liczba bajtów w kolejce,
liczba komunikatów w kolejce,
max. liczba bajtów w kolejce,
PID procesu, który ostatnio wysłał komunikat,
PID procesu, który ostatnio odczytał komunikat,
czasy...
```

#### Reprezentacja komunikatów

```
Powiązane w listę struktury msg
struct msg {
struct msg *msg_next; /* wsk. do nast. kom.*/
long msg_type; /*typ komunikatu*/
size_t msg_size; /*rozmiar treści kom.*/
void *msg_addr; /*wsk. do bloku zawier. treść kom*/
};
```

### STRUKTURA KOLEJKI KOMUNIKATÓW W JĄDRZE



#### **WYSŁANIE KOMUNIKATU**

- msgflg reakcja na przepełnienie kolejki komunikatów:
  - IPC\_NOWAIT przy braku możliwości wysłania komunikatu fcja zwraca -1
  - IPC\_WAIT -"- -,,- -,,- proces się zawiesza w oczekiwaniu na zwolnienie miejsca

struktura komunikatu z pliku m sys/msg.h (może być prawie dowoln
uzgodniona)

```
struct msgbuf {
  long mtype; /* message type */
  char mtext[1]; /* message text */
};
```

#### **ODBIERANIE KOMUNIKATU**

```
#include <sys/msg.h>
ssize_t msgrcv(int msqid, void *msg_ptr, size_t msgsz,
    long int msgtyp, int msgflg);
```

Funkcja msgrcv pobiera komunikat z kolejki. Zwraca:

- liczbę bajtów umieszczonych w buforze (msg ptr)
- -1 błąd

#### Argumenty:

- msgid identyfikator kolejki komunikatów
- \*msg\_ptr adres, pod którym znajduje się struktura reprezentująca cały komunikat do której ma zostać przekopiowany komunikat (Format wskazywanej struktury powinien być zgodny z formatem przesyłanych komunikatów.)
- msgsz rozmiar porcji danych zapisywanych w strukturze wskazywanej przez \*msgp
   ( z wyłączeniem typu
- msgtyp mechanizm pierwszeństwa:
  - 0 zostanie odebrany pierwszy komunikat z kolejki
  - >0 –zostanie odebrany pierwszy dostępny komunikat tego samego typu jak msgtyp
  - <0 -"- typu ≤ | msgtyp |
- msgflg jak w msgsnd

#### **OPERACJE KONTROLNE**

```
#include <sys/msg.h>
int msgctl(int msqid, int cmd, struct msqid_ds
    *buf);
```

Zwraca: 0 lub -1

#### Argumenty:

- msqid identyfikator kolejki komunikatów
- cmd operacja, która ma być wykonana
- \*buf wskazuje na zmienną typu struktura msqid ds.

Funkcja msgctl umożliwia realizację operacji kontrolnych na kolejkach komunikatów **cmd**=

- IPC\_STAT pobiera informacje o kolejce komunikatów i wpisuje je do struktury wskazywanej przez argument \*buf
- IPC\_SET ustawia informacje o kolejce komunikatów (z \*buf)
- IPC\_RMID usuwa kolejkę komunikatów

### Przykładowa aplikacja klient-serwer

