

Семафоры.

это защищенная переменная, которую можно опрашивать и менять только при помощи специальных операций P и V и операции инициализации семафора.

Операция P(S) (вход взаимоисключение):

если $S > 0$
то $S := S - 1$
иначе ждать на S

Операция V(S) (выход взаимоисключение):

если есть процесс,
ожидающий на S,
разрешить одному
продолжить работу
иначе $S := S + 1$

Семафоры бывают:

- Двоичные – 0, 1
- Считающие – $N > 0$

Их реализация бывает:

- Аппаратная
- Программная

Реализация взаимоисключений при помощи семафоров.

```
PROGRAMM
VAR S: (семафор) LOGICAL;
PROCEDURE 1
BEGIN
WHILE TRUE DO
  BEGIN
    начальные операторы
    P(S);
    критическая область
    V(S);
    остальные операторы
  END
END
PROCEDURE 2
[ то же самое, что и в PROCEDURE 1 ]
BEGIN
  инициализация семафора (S,1)
  PARBEGIN
    PROCEDURE 1
    PROCEDURE 2
  PAREND
END
```

Синхронизация при помощи семафоров.

```
PROGRAMM
VAR S: (семафор) LOGICAL;
PROCEDURE 1
BEGIN
    начальные операторы
    P(S);
    остальные операторы
END
PROCEDURE 2
BEGIN
    начальные операторы
    V(S);
    остальные операторы
END
BEGIN
    S := 0;
    PARBEGIN
    PROCEDURE 1
    PROCEDURE 2
    PAREND
END
```

Пусть есть процесс, который ждет некоторого события **PROCEDURE 1** и **PROCEDURE 2**, которая это событие фиксирует. Тогда надо использовать **P** и **V** следующим образом:

Реализация процесса потребитель-производитель при помощи семафоров.

```
PROGRAMM
VAR доступ: (семафор) LOGICAL;
VAR число записано: (семафор) LOGICAL;
PROCEDURE 1 (производитель)
BEGIN
WHILE TRUE DO
  BEGIN
  A= ...;
  P(доступ);
  BYFER = A;
  V(доступ);
  V(число записано);
  END
END
PROCEDURE 2(потребитель)
BEGIN
  WHILE TRUE DO
  BEGIN
  P(число записано);
  P(доступ);
  B=BYFER;
  V(доступ);
  обработка B;
  END
END
BEGIN
  доступ := 1;
  число записано := 0;
  PARBEGIN
  ...
  PARENDA
END
```

инициализация

Пусть есть **PROCEDURE 1**,
которая выдает данные в буфер
(**производитель**), а
PROCEDURE 2,
что-то делает с числом в буфере
(**потребитель**).
**Как сделать, чтобы
данные не пропадали?**

Реализация семафоров через P и V.

Если есть команда **testandset**, то P и V реализуются достаточно просто (с циклом активного ожидания). Но это приводит к потере эффективности. (Состояние блокировки процесса - это не состояние активного ожидания)

Применение считающих семафоров.

Используются в случае, если запрашиваемый ресурс может быть разделен на части (например, несколько принтеров). Тогда семафор будет считать число свободных единиц ресурса.

Событийное программирование.

Формирование.

Событийно-ориентированный стиль программирования исторически сформировался в области разработки ОС, где естественно связывать понятие **события** с **прерыванием**. Когда происходит прерывание, ОС распознает, по какой причине оно было вызвано, и далее формирует событие, вызывающее реакцию программной системы.

Определение.

Событийное программирования характеризуется тем, что любое действие происходит по некоторому **событию**.

Применение.

Наиболее очевидная область применения - **реализация интерактивных взаимодействий** программы с пользователем и решение других подобных задач (например, тех, которые требуют опроса датчиков состояния каких-либо технологических процессов).

Межпроцессорные коммуникации.

.Разделяемая память

.Семафоры

.Очереди сообщений

.Программные каналы

.Программные гнезд

.Потоки

Разделяемая память (shared memory).

Позволяют процессам иметь **общие области виртуальной памяти.** Единицей разделяемой памяти являются сегменты, свойства которых зависят от аппаратных особенностей управления памятью.

Этот способ обеспечивает **наиболее быстрый обмен** данными между процессами.

POSIX – функции для работы с разделяемой памятью.

- **shmget** – создание разделяемого сегмента
- **shmat** – получение доступа к сегменту и размещение сегмента в памяти
- **shmdt** – удаление сегмента
- **shmctl** – выполнение управляющих действий (предписание удерживать сегмент в оперативной памяти и обратное предписание о снятии удержания)

Очереди сообщений (messages).

- Являются системным разделяемым ресурсом
- Каждая очередь сообщений имеет свой **уникальный идентификатор**
- Процессы могут **записывать сообщения** в очередь и **читать сообщения** из очереди
- При этом процесс, пославший сообщение в очередь, не обязан ожидать приема этого сообщения другим процессом

POSIX – функции для работы с очередью сообщений.

- **msgget** – создать очереди сообщений
- **msgsnd** – послать сообщение в очередь, зная ее идентификатор
- **msgrcv** – прочитать сообщение, находящееся в очереди
- **msgctl** – удалить очередь

Программные каналы (*pipes*)

Однонаправленная передача данных другому процессу, причем только «**родственному**».

POSIX – функции для работы с программным каналом.

- **pipe** – создать не именованный программный канал
- **open** – создать именованный канал или получить доступ к уже существующему каналу
- **read** – прочитать из канала
- **write** – записать в канал

Программные гнезда (sockets)

Взаимодействие основано на модели "**клиент-сервер**". Процесс сервер "**слушает**" свое программное гнездо, а процесс-клиент **пытается общаться** с процессом-сервером через другое программное гнездо.

POSIX – функции для работы с программным гнездом.

- **socket** – создать новое программное гнездо
- **bind** – связать ранее созданный программное гнездо с именем
- **connect** – запросить систему связаться с существующим программным гнездом (у процесса-сервера)
- **listen** – информировать систему о том, что процесс-сервер планирует установление виртуальных соединений через указанное гнездо
- **accept** – для выборки процессом-сервером запроса на установление соединения с указанным программным гнездом
- **send/sendto** – послать сообщение
- **recv/recvfrom** – принять сообщение
- **shutdown** – удалить соединение