

## Obliczenia „w tle” bez współbieżności

```
while (TRUE)
  if (PeekMessage(&msg, NULL, 0, 0, PM_REMOVE))
  {
    // pobrany komunikat z kolejki

    if (msg.message == WM_QUIT) // zakończ aplikację
      break;

    TranslateMessage(&msg);
    DispatchMessage(&msg);
  }
  else
  {
    // kolejka komunikatów aktualnie pusta

    „ZróbCośwTle();”
  }
```

## Utworzenie nowego wątku

unsigned long ***\_beginthread*** (start\_adress, stack\_size, arg\_list)

**unsigned stack\_size** - rozmiar stosu (0 – taki sam jak dla wątku aktywnego)

**void \*arg\_list** - parametr dla nowego wątku do wykorzystania przez programistę np. wskaźnik do struktury danych.

Funkcja zwraca **uchwyt** do nowo utworzonego wątku

```
void ThreadProc(void *arg_list)
{
    // Kod nowego wątku

    return;    // automatycznie wywołuje _endthread
}
```

**arg\_list** - parametr przekazany do **\_beginthread**.

## Sekcje krytyczne

Zapewniają proste rozwiązanie problemu wzajemnego wykluczania (ang. *mutual exclusion*).

**CRITICAL\_SECTION** cs;

*InitializeCriticalSection*(&cs); - utworzenie sekcji krytycznej.

*DeleteCriticalSection*(&cs); - usunięcie sekcji krytycznej.

*EnterCriticalSection*(&cs) - wątek wchodzi w posiadanie sekcji krytycznej cs. Od tego momentu próba wejścia do sekcji krytycznej przez inny wątek spowoduje wstrzymanie tego wątku do momentu zwolnienia sekcji krytycznej przez wątek który ją posiada.

*LeaveCriticalSection*(&cs) - wątek opuszcza sekcję krytyczną cs. Od tego momentu inne wątki mogą wejść do sekcji krytycznej.

## Zdarzenia (ang. event)

Obiekt zdarzenia może znajdować się w jednym z dwóch stanów: zasygnalizowanym (ang. signaled) lub niezasygnalizowanym (non-signaled). Tworzony jest przy pomocy funkcji

**HANDLE *CreateEvent*(NULL, bManualReset , bInitial, NULL),**

zwracającej uchwyt do utworzonego obiektu zdarzenia. Dla zdarzeń stosowanych do synchronizacji wątków w obrębie jednego procesu pierwszy i ostatni parametr powinny być równe **NULL**.

**bInitial** – początkowy stan zdarzenia (TRUE – zasygnalizowane)

**bManualReset** – **FALSE** system automatycznie zresetuje (przełączy w stan niezasygnalizowany) zdarzenie po zwolnieniu pojedynczego wątku czekającego na zasygnalizowanie zdarzenia.

Uniwersalna funkcja ***CloseHandle*(hEvent)** zamyka obiekt zdarzenia.

***SetEvent*(hEvent)** oraz ***ResetEvent*(hEvent)** sygnalizują oraz resetują obiekt zdarzenia hEvent.

Uniwersalna funkcja ***WaitForSingleObject*(hEvent, dwTimeOut)** wstrzymujewołający wątek do czasu zasygnalizowania zdarzenia, ale co najwyżej na **dwTimeOut** milisekund. **dwTimeOut** może być równe **INFINITE** (brak ograniczenia czasowego). Jeżeli zdarzenie było utworzone z parametrem **bManualReset = FALSE**, to po wznowieniu wątku zostanie automatycznie zresetowane.

***PulseEvent*(hEvent)** ustawia obiekt zdarzenia w stan zasygnalizowany, zwalnia wszystkie czekające wątki (w przypadku zdarzenia dla którego **bManualReset = FALSE** tylko **jeden** watek), po czym z powrotem ustawia stan zdarzenia na niezasygnalizowany.

## Przykład

```
#include <process.h>

const int MaxIter=1000000;
volatile int Counter; // zmienna ulotna, nie zostanie przechowana w rejestrze
CRITICAL_SECTION CS;
HANDLE hEvent;

void LoopIncrement()
{
    for(int i=0;i<MaxIter;i++)
    {
        EnterCriticalSection(&CS);
        int Temp=Counter;
        for(int j=0;j<100;j++)
            ;
        Counter=Temp+1;
        LeaveCriticalSection(&CS);
    }
}

void LoopDecrement()
{
    for(int i=0;i<MaxIter;i++)
    {
        EnterCriticalSection(&CS);
        int Temp=Counter;
        for(int j=0;j<100;j++)
            ;
        Counter=Temp-1;
        LeaveCriticalSection(&CS);
    }
}

void BackgroundThread(void *arg)
{
    LoopIncrement();
    SetEvent(hEvent);
    _endthread();
}

void MainThread()
{
    InitializeCriticalSection(&CS);
    hEvent=CreateEvent(NULL,FALSE,FALSE,NULL);
    _beginthread(BackgroundThread,0,NULL);
    LoopDecrement();
    WaitForSingleObject(hEvent,INFINITE);
    CloseHandle(hEvent);
    DeleteCriticalSection(&CS);
}
```