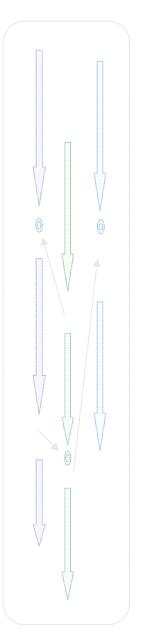


# Mecanismos de Sincronismo da Win32

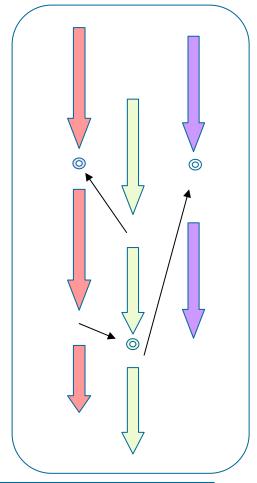
- Jeffrey Richter, Christophe Nasarre, Windows via
   C/C++, Fifth Edition, Microsoft Press, 2008 [cap. 8 e 9]
- Microsoft, Microsoft Developer's Network (MSDN)



# Mecanismos de Sincronismo da

Win32

- Critical Sections
- Mutexes
- Semaphores
- Events
- Timers



## Critical Sections

#### Decl. de uma secção crítica:

CRITICAL\_SECTION csvar;

#### Características:

- Scope local ao processo
- Owner
- Ownership count

#### Funções de manipulação:

```
VOID InitializeCriticalSection(LPCRITICAL_SECTION 1pCS );

VOID EnterCriticalSection(LPCRITICAL_SECTION 1pCS );

VOID LeaveCriticalSection(LPCRITICAL_SECTION 1pCS );

VOID DeleteCriticalSection(LPCRITICAL_SECTION 1pCS );
```

BOOL TryEnterCriticalSection (LPCRITICAL\_SECTION lpCriticalSection);



## As várias noções

#### Scope local e global (ao processo)

 Entende-se por scope local quando o mecanismo só pode ser utilizado dentro de um processo. E de scope global quando o mecanismo pode ser utilizado globalmente no sistema, ou seja pode ser utilizado por vários processos

#### Owner (noção de dono - posse da CS)

 O mecanismo regista qual a thread que tem a posse da CS, só deixando que seja ela a fazer "Leave..."

#### Ownership count

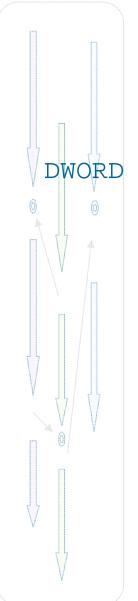
O mecanismo permite que a thread que tem a posse da CS, possa adquiri-la mais vezes. Como regista o nº. de vezes que a CS foi adquirida ("Enter..."), a thread terá que fazer igual nº. de "Leave..." para que a CS fique livre,



## Critical Sections

- Inicia a critical section e o valor do spin count associado com o mecanismo
  - Quando uma thread tenta adquirir uma critical section não disponível a thread inicia um ciclo de espera activa (durante o valor spin count). Se entretanto a critical section não ficar disponível a thread bloqueia-se num evento do kernel
- Em arquitecturas mono-processador o valor do spin count é ignorado





## **Critical Sections**

```
DWORD WINAPI SetCriticalSectionSpinCount(

LPCRITICAL_SECTION lpCriticalSection,

DWORD dwSpinCount

);
```

# Exemplo de Utilização de Critical Sections

```
class CsImpressora : public Impressora {
  CRITICAL_SECTION csImp;
public:
  CsImpressora(bool InitOwner = false) {
               InitializeCriticalSection(&csImp);
               if (initOwner) adquirir(); };
  void adquirir() { EnterCriticalSection(&csImp); };
 void libertar() { LeaveCriticalSection(&csImp); };
  ~CsImpressora() { DeleteCriticalSection(&csImp); };
```



# Exemplo com garantia de exclusão mútua utilizando *Critical Sections*

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
DWORD WINAPI IncFunc(LPVOID args)
                                                                            Terminei com o valor de x = 100
{
                                                                            Press any key to continue . . .
     int tmp;
    for(int i=0; i<50; i++){
             EnterCriticalSection(&CriticalSection);
                                                                                                                              Windows Task Manager
                                                                                          File Options View Help
             /* Inicio da região critica */
                                                                                                     ses Performance Networking
             tmp = xi
                                                                                             CPU Usage
                                                                                                           Usage History
             tmp++i
             x = tmp;
              /* Fim da região critica */
                                                                                             PF Usage
                                                                                                         Page File Usage History
             LeaveCriticalSection(&CriticalSection);
      return 0;
                                                                                             Totals
                                                                                                                 Physical Memory (K):
                                                                                             Handles
                                                                                                          12906
                                                                                                                 Total
                                                                                                                              490992
                                                                                             Threads
                                                                                                           519
                                                                                                                 Available
                                                                                                                               51692
                                                                                                                 System Cache
                                                                                                                              118848
                                                                                             Processes
                                                                                                                 -Kernel Memory (K)

    Commit Charge (K)

                                                                                                         520588
                                                                                                                 Total
                                                                                                                               46460
                                                                                            Limit
                                                                                                         1148916
                                                                                                                 Paged
                                                                                                                               36756
                                                                                                         535880
                                                                                                                 Nonpaged
                                                                                                                                9704
                                                                                          Processes: 46
                                                                                                    CPU Usage: 5%
                                                                                                                  Commit Charge: 508M / 1121M
```

# Exemplo com garantia de exclusão mútua utilizando *Critical Sections*

```
#include <stdio.h>
#include <tchar.h>
#include <windows.h>
int x;
CRITICAL SECTION cs;
DWORD WINAPI IncFunc(LPVOID args)
   int tmp;
   for(int i=0; i<50; i++){
         EnterCriticalSection(&cs);
         /* Inicio da região critica */
         tmp = x;
         tmp++;
         x = tmp;
         /* Fim da região critica */
         LeaveCriticalSection(&cs);
    return 0;
          Declarar e iniciar a Critical Section
```

```
int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[])
    HANDLE ht, ht2;
   DWORD threadId, threadId2;
   x = 0;
   InitializeCriticalSection(&cs);
   // Criar as duas tarefas
   ht = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc
                   , NULL, NULL, &threadId);
   ht2 = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc,
   NULL, NULL, &threadId2);
   //Esperar a terminação das tarefas
   WaitForSingleObject(ht, INFINITE);
    WaitForSingleObject(ht2, INFINITE);
    _tprintf(TEXT("Terminei com o valor de x
   = %d\n"), x);
   DeleteCriticalSection(&cs);
   return 0;
```



# Sincronismo em Objectos do Kernel (revisão)

Object states : signaled, non-signaled

Wait on object: wait until object becames signaled

```
DWORD WaitForSingleObject( HANDLE hHandle, DWORD dwMilliseconds );

DWORD WaitForMultipleObjects( DWORD nCount, CONST HANDLE *lpHandles,
BOOL bWaitAll, DWORD dwMilliseconds );

Valores de retorno :
    For Single W , For Multiple Wait
    WAIT_OBJECT_0 , WAIT_OBJECT_0 to (WAIT_OBJECT_0 + nCount - 1)
    WAIT_ABANDONED , WAIT_ABANDONED_0 to (WAIT_ABANDONED_0 + nCount - 1)
    WAIT_TIMEOUT , WAIT_TIMEOUT
    WAIT_FAILED

dwMilliseconds : 0, Miliseconds or INFINITE
```



Número máximo de handles : MAXIMUM\_WAIT\_OBJECTS

# Objectos *Kernel* para sincronismo e seu significado

- Process (signaled when last thread terminated)
- Thread (sig. when terminated)
- Mutex (sig. on Mutex available)
- Semaphore (sig when count > 0)
- Event (sig. when event is set)
- File (sig. when I/O operation completes)
- Timer (sig. when times expires or set time arrives)



#### Mutex

#### Funções de manipulação:

#### Características:

- Scope global
- Owner
- Ownership count

```
HANDLE CreateMutex( LPSECURITY_ATTRIBUTES lpMutexAttributes, BOOL bInitialOwner, LPCTSTR lpName );

HANDLE OpenMutex( DWORD dwDesiredAccess BOOL bInheritHandle, LPCTSTR lpName );

Adquirir Mutex: Wait...(...);

TRUE: Thread became the owner, non-signaled FALSE: signaled

BOOL ReleaseMutex( HANDLE hMutex );

Return:
Handle(GetLastError()=ERROR_ALREADY_EXIST) or NULL
```



dwDesiredAccess = MUTEX\_ALL\_ACCESS

## Utilização de *Mutex*

```
class MutImpressora : public Impressora {
 HANDLE handle;
public:
 MutImpressora(bool InitialOwner = false) {
        handle = CreateMutex( NULL, InitialOwner, NULL ); };
 void adquirir() { WaitForSingleObject(handle, INFINITE);
 void libertar() { ReleaseMutex(handle); };
  ~MutImpressora() { CloseHandle(handle); };
```



# Exemplo com garantia de exclusão mútua utilizando *MUTEX*

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
DWORD WINAPI IncFunc(LPVOID args)
                                                                             Terminei com o valor de x = 100
{
                                                                             Press any key to continue . . .
     int tmp;
     for(int i=0; i<50; i++){
             WaitForSingleObject(hMutex, INFINITE);
                                                                                                                                Windows Task Manager
                                                                                           File Options View Help
              /* Inicio da região critica */
                                                                                                       ses Performance Networking
             tmp = xi
                                                                                              CPU Usage
                                                                                                             Usage History
             tmp++i
             x = tmp;
              /* Fim da região critica */
                                                                                              PF Usage
                                                                                                          Page File Usage History
             ReleaseMutex(hMutex);
      return 0;
                                                                                              Totals
                                                                                                                   Physical Memory (K):
                                                                                              Handles
                                                                                                            12906
                                                                                                                   Total
                                                                                                                                490992
                                                                                              Threads
                                                                                                             519
                                                                                                                   Available
                                                                                                                                 51692
                                                                                                                   System Cache
                                                                                                                                118848
                                                                                              Processes
                                                                                                                   -Kernel Memory (K)

    Commit Charge (K)

                                                                                                           520588
                                                                                                                   Total
                                                                                                                                 46460
                                                                                              Limit
                                                                                                          1148916
                                                                                                                   Paged
                                                                                                                                 36756
                                                                                                           535880
                                                                                                                   Nonpaged
                                                                                                                                 9704
                                                                                           Processes: 46
                                                                                                      CPU Usage: 5%
                                                                                                                    Commit Charge: 508M / 1121M
```

# Exemplo com garantia de exclusão mútua utilizando *MUTEX*

```
#include <stdio.h>
#include <tchar.h>
#include <windows.h>
int x;
HANDLE hMutex;
DWORD WINAPI IncFunc(LPVOID args)
   int tmp;
   for(int i=0; i<50; i++)
     WaitForSingleObject(hMutex, INFINITE);
     /* Inicio da região critica */
     tmp = x;
     tmp++;
     x = tmp;
     /* Fim da região critica */
     ReleaseMutex(hMutex);
    return 0;
```

```
int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[])
    HANDLE ht, ht2;
    DWORD threadId, threadId2;
    x = 0;
   hMutex = CreateMutex(NULL, FALSE, NULL);
   if(hMutex == NULL){
     tprintf(TEXT("Erro na criação do mutex\n"));
     ExitProcess(0);
   // Criar as duas tarefas
   ht = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc
                   , NULL, NULL, &threadId);
   ht2 = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc
                  , NULL, NULL, &threadId2);
    //Esperar a terminação das tarefas
    WaitForSingleObject(ht, INFINITE);
    WaitForSingleObject(ht2, INFINITE);
     tprintf(TEXT("Terminei com o valor de x = %d\n"), x);
   CloseHandle(hMutex);
   return 0;
```

Declarar e iniciar o Mutex



Reservar e libertar o *Mutex* 

# Semaphores

```
Count > 0, signaled
Count = 0, non-signaled
```

#### Características:

- Scope global
- Contador
- Máximo

#### Funções de manipulação:



## Utilização de Semáforos

```
class SemImpressora : public Impressora {
 HANDLE handle;
public:
  SemImpressora(bool initialOwner = false) {
     int initValue = initialOwner ? 0 : 1;
     handle = CreateSemaphore( NULL, initValue, 1, NULL ); };
 void adquirir() { WaitForSingleObject(handle, INFINITE); };
 void libertar() { ReleaseSemaphore(handle, 1, NULL); };
  ~SemImpressora() { CloseHandle(handle); };
};
```



# A Classe Semáforo – Utilizada nos exercícios anteriores

```
class Semaforo {
private: HANDLE hSemaforo;
public:
  Semaforo(int numUnidades=1, int maxUnidades=MAXLONG, char * nomeSem=NULL) {
    if ((hSemaforo = CreateSemaphore(NULL, numUnidades, maxUnidades, nomeSem)) == NULL )
       FatalErrorSystem("Erro ao criar o semaforo(1)");
  Semaforo(char * nomeSem) {
    if ( (hSemaforo = OpenSemaphore(SEMAPHORE_ALL_ACCESS, NULL, nomeSem)) == NULL )
       FatalErrorSystem("Erro ao criar o semaforo(3)");
  ~Semaforo() {
    if (CloseHandle(hSemaforo) == 0) FatalErrorSystem("Erro ao fechar o semaforo");
  void P() {
    if ( WaitForSingleObject(hSemaforo, INFINITE) == WAIT FAILED )
       FatalErrorSystem("Erro na operação de Wait do semáforo");
  void V() {
    if ( ReleaseSemaphore(hSemaforo, 1, NULL) == 0 )
       FatalErrorSystem("Erro na operação de Signal do semáforo");
  void Wait() { P(); } void Signal() { V(); }
```



# Exemplo com garantia de exclusão mútua utilizando *Semaphore*

```
#include <stdio.h>
#include <tchar.h>
#include <windows.h>
int x;
HANDLE hSem;
DWORD WINAPI IncFunc(LPVOID args)
   int tmp;
   for(int i=0; i<50; i++)
     WaitForSingleObject(hSem, INFINITE);
     /* Inicio da região critica */
     tmp = x;
     tmp++;
     x = tmp;
     /* Fim da região critica */
     ReleaseSemaphore(hSem, 1, NULL);
    return 0;
            Declarar e iniciar o Semaphore
```

```
int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[])
    HANDLE ht, ht2;
    DWORD threadId, threadId2;
    x = 0;
   hSem = CreateSemaphore(NULL, 1, 1, NULL);
   if(hSem == NULL){
     tprintf(TEXT("Erro na criação do Semaphore\n"));
     ExitProcess(0);
   // Criar as duas tarefas
    ht = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc
                   , NULL, NULL, &threadId);
    ht2 = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc
                  , NULL, NULL, &threadId2);
    //Esperar a terminação das tarefas
    WaitForSingleObject(ht, INFINITE);
    WaitForSingleObject(ht2, INFINITE);
     tprintf(TEXT("Terminei com o valor de x = %d\n"), x);
   CloseHandle(&hSem);
   return 0;
```



#### **Events**

#### Características:

- Scope global
- Reset: Manual / Auto

#### Funções de manipulação:

```
HANDLE CreateEvent( LPSECURITY_ATTRIBUTES lpEventAttributes,
                      BOOL bManualReset, BOOL bInitialState, LPCTSTR lpName );
HANDLE OpenEvent( DWORD dwAccess, BOOL bInheritHandle, LPCTSTR lpName );
                                                   dwDesiredAccess = EVENT_ALL_ACCESS
Esperar até sinalização : Wait...(. . .);
                                               Value
                                                                          , FALSE
                                                             : TRUE
BOOL SetEvent( HANDLE hevent );
                                               bManualReset : Manual Reset, Auto-reset
                                               bInitialState : Signaled
                                                                          , non-siq
BOOL ResetEvent( HANDLE hevent );
BOOL PulseEvent ( HANDLE hevent ); //SR
                                              Manual Reset for sinc multiple threads
BOOL CloseHandle (HANDLE hevent );
                                              Auto Reset for one thread
```



## Auto e manual reset

Auto e manual *reset* – define como o *reset* ao evento é realizado

#### Auto-reset

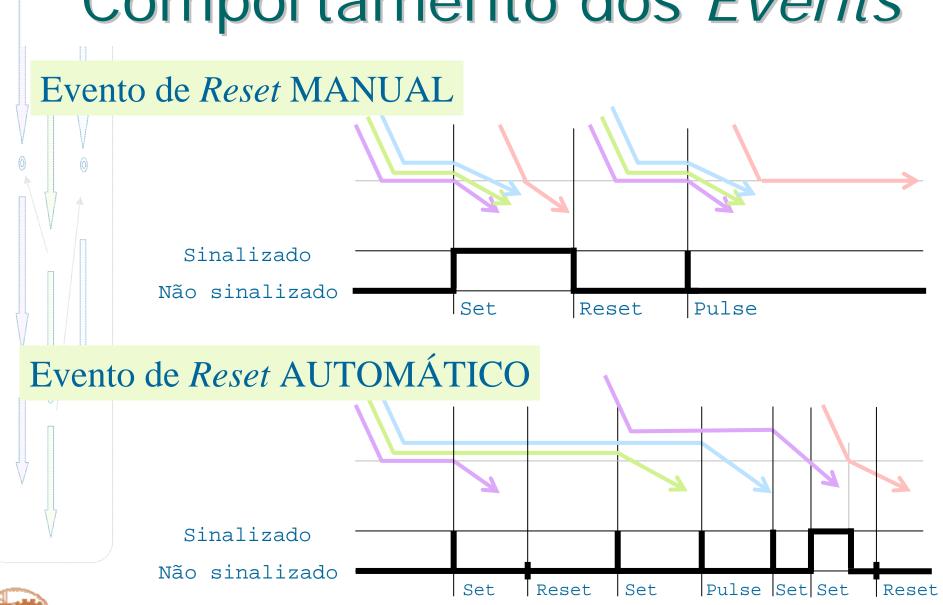
 Quando o evento fica sinalizado, assim que a primeira thread passar pelo evento (Wait...), ocorre um reset automático

#### Manual-reset

– O evento não altera o seu estado. Uma vez posto em sinalizado, toda a thread já em espera ou que venha a fazer um "Wait..." seguirá sem qualquer bloqueio e sem alterar o estado do evento.



# Comportamento dos *Events*



## Utilização de Eventos

```
class EveImpressora : public Impressora {
  HANDLE handle;
public:
  EveImpressora(bool initialOwner = false) {
    // Evento automático
    handle=CreateEvent(NULL, FALSE, initialOwner?FALSE:TRUE, NULL); };
  void adquirir() { WaitForSingleObject(handle, INFINITE); };
  void libertar() { SetEvent(handle); };
                                                           Dependendo da
                                                         configuração pode ser
  ~EveImpressora() { CloseHandle(handle); };
                                                          utilizado com uma
                                                         semântica semelhante
};
                                                             à do mutex
```

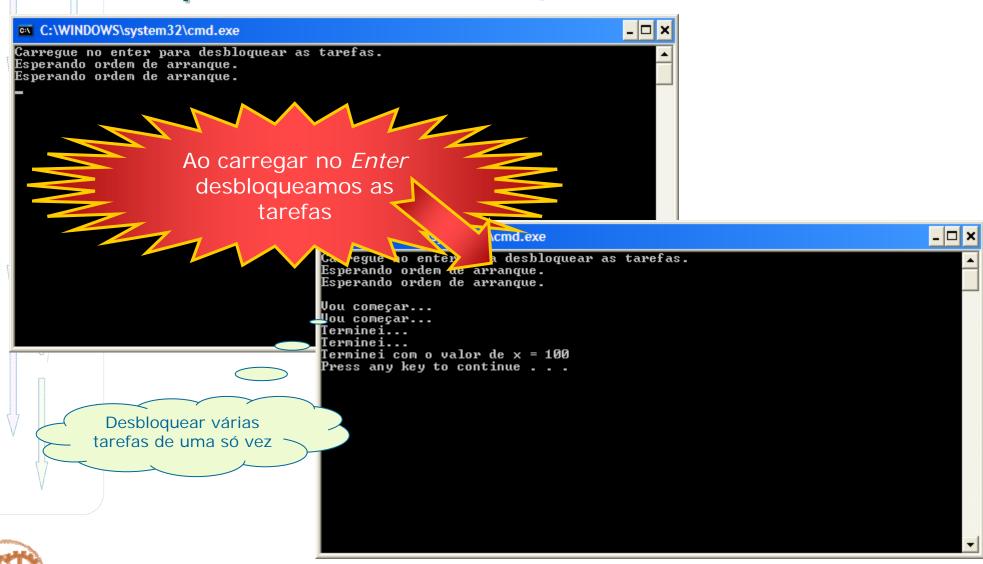


## Exemplo de Utilização de Eventos

```
#include <stdio.h>
#include <tchar.h>
#include <windows.h>
int x;
CRITICAL SECTION cs;
HANDLE hEventoDeArranque;
DWORD WINAPI IncFunc(LPVOID args)
   int tmp;
    // esperar pela ordem de arranque
   tprintf(TEXT("Esperando ordem de
   arranque.\n"));
   WaitForSingleObject(hEventoDeArrangue
                    , INFINITE);
   _tprintf(TEXT("Vou começar...\n"));
   for(int i=0; i<50; i++)
      EnterCriticalSection(&cs);
      /* Inicio da região critica */
      tmp = x;
      tmp++;
     x = tmp;
     /* Fim da região critica */
     LeaveCriticalSection(&cs);
    return 0;
```

```
int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[])
  HANDLE ht, ht2;
  DWORD threadId, threadId2;
  x = 0;
  InitializeCriticalSection(&cs);
 hEventoDeArrangue = CreateEvent(NULL, TRUE, FALSE, NULL);
  if(hEventoDeArrangue == NULL){
    tprintf(TEXT("Erro na criação do Evento.\n"));
   ExitProcess(0);
  // Criar as duas tarefas
 ht = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc, NULL, NULL,
   &threadId);
 ht2 = CreateThread ( NULL, 0, IncFunc, NULL, NULL,
   &threadId2);
  tprintf(TEXT("Carreque no enter para desbloquear as
   tarefas.\n"));
  tscanf(TEXT("%c"), &c);
  SetEvent(hEventoDeArrangue);
  //Esperar a terminação das tarefas
  WaitForSingleObject(ht, INFINITE);
  WaitForSingleObject(ht2, INFINITE);
  tprintf(TEXT("Terminei com o valor de x = %d\n"), x);
  DeleteCriticalSection(&cs);
  CloseHandle(hEventoDeArrangue);
  return 0;
```

## Exemplo de Utilização de Eventos



## Waitable Timers

#### Funções de manipulação:

#### Características:

- Scope global
- Manual / Auto reset
- Periodic / one tick timer

```
HANDLE CreateWaitableTimer( LPSECURITY ATTRIBUTES lpTimerAttributes ,
                   BOOL bManualReset, LPCTSTR lpName );
HANDLE OpenWaitableTimer(DWORD dwDesiredAccess, BOOL bInheritHandle, LPCTSTR lpName);
                                                                                Faz reset
BOOL SetWaitableTimer(
                                       // handle to a timer object
 HANDLE htimer,
                                                                                ao timer
 const LARGE INTEGER *pduetime,
                                       // when timer will become signaled
                                       // periodic timer interval
 LONG lperiod,
 PTIMERAPCROUTINE pfnCompletionRoutine, // completion routine
 LPVOID lpArgToCompletionRoutine, // data for completion routine
                                       // flag for resume state
 BOOL fResume
BOOL CancelWaitableTimer( HANDLE htimer);
                                                  Não altera o estado
                                                                           < 0, relative time
                                                    de sincronismo
                                                                           > 0, absolute time
  Wait for timer : Wait...(. . . );
```



BOOL CloseHandle (HANDLE hMutex );

Windows 98, Windows NT 4.0 and later (MSDN)

## Waitable Timer

- São objectos de sincronismo que se auto-sinalizam:
  - Uma única vez (one-tick timer) [period = 0]
  - Em intervalos de tempo regulares (periodic timer) [period >0]
- Quanto ao reset, podem ser do tipo:
  - manual reset: em que o reset tem de ser explicito
  - Auto-reset: assim que uma thread concluir o seu "Wait..." o timer ficará automaticamente não sinalizado
- Os waitable timer são sempre criados no estado não sinalizado e inactivos.
  - Para activar o timer existe a função: SetWaitableTimer
  - Para desactivar existe a função: CancelWaitableTimer



# Programação de um *Waitable Timer* com tempo relativo

```
#define WIN32 WINNT
                    0 \times 0400
#include <windows.h>
#include <Mmsystem.h>
const int nTimerUnitsPerSecond=10000000; // 10.000.000 unidades de 100 nanosegundos
int APIENTRY twinMain( HINSTANCE hInstance, HINSTANCE hPrevInstance,
                                                  LPSTR lpCmdLine, int nCmdShow ) {
 HANDLE hTimer; LARGE INTEGER li;
 hTimer = CreateWaitableTimer(NULL, FALSE, NULL);
 li.OuadPart = -(10 * nTimerUnitsPerSecond); //(-)tempo relativo ao SetWaitableTimer
  SetWaitableTimer(hTimer, &li, 10*1000, NULL, NULL, FALSE);
 for (int i=0; i < 3; i++) {
     WaitForSingleObject(hTimer, INFINITE);
     PlaySound(TEXT("FSO.WAV"), NULL, SND_FILENAME);
 CancelWaitableTimer(hTimer);
 CloseHandle(hTimer);
 return 0;
 // end WinMain
                                                    Para despertar em 10 seg. e
```



# Large integers

#### **LARGE\_INTEGER** – é uma union

```
typedef union union {
   struct {
     DWORD LowPart;
     LONG HighPart;
   };
   LONGLONG QuadPart;
} LARGE_INTEGER, *PLARGE_INTEGER;
```

#### Várias utilizações

```
LARGE_INTEGER li, lgStartTime; FILETIME ftUTC;

li.LowPart = ftUTC.dwLowDateTime;

li.HighPart = ftUTC.dwHighDateTime;

li.QuadPart = -(10 * nTimerUnitsPerSecond);

li.QuadPart= -1*10000*(__int64)startTime_ms;
```

# Prog. de um W. Timer com uma Data/Hora absoluta

```
HANDLE hTimer; SYSTEMTIME st;
FILETIME ftLocal, ftUTC; LARGE_INTEGER liUTC;
hTimer = CreateWaitableTimer(NULL, FALSE, NULL); // Cria um auto-reset timer
// A primeira sinalização ocorre em 1 Janeiro 2002 à 1:00 P.M. (local time).
st.wYear = 2002; // Ano
st.wMonth = 1; // Janeiro
st.wDayOfWeek = 0; // ignorado
st.wDay = 1; // dia 1
st.wHour = 13i // 13 horas
st.wMinute = 0; // 0 minutos
st.wSecond = 0; // 0 segundos
st.wMilliseconds = 0; // 0 milissegundos
SystemTimeToFileTime(&st, &ftLocal); // converte system time em tipo FILETIME
LocalFileTimeToFileTime(&ftLocal, &ftUTC); //converte hora local time para UTC time
// Convert FILETIME to LARGE INTEGER devido a diferentes alinhamentos de memória
liUTC.LowPart = ftUTC.dwLowDateTime;
liUTC.HighPart = ftUTC.dwHighDateTime;
SetWaitableTimer(hTimer, &liUTC, 24*60*60*1000, NULL, NULL, FALSE); // Activa o timer
```



## Classe "Timer"

```
Uma interface mais amigável para uso de Timers
class Timer {
          handle; // Handler do timer, usado no wait
 HANDLE
public:
  Timer(bool manual=false) {
    handle = CreateWaitableTimer(NULL, manual, NULL); };
  void SetTimer(LONG startTime ms, LONG period ms) {
    LARGE_INTEGER lgStartTime; // 100 nanosecs resolution
    lqStartTime.QuadPart = -1*10000*( int64)startTime ms;
    BOOL res = SetWaitableTimer( handle, &lqStartTime, period ms,
                                 NULL, NULL, FALSE ); };
 void CancelTimer() { CancelWaitableTimer(handle); };
  void WaitUntilTimer() { WaitForSingleObject(handle, INFINITE); };
 HANDLE GetHandle () { return handle; }; // permite fazer "Wait..."
  ~Timer() { CloseHandle(handle); };
```



Colocar nas *properties* do projecto:

C/C++→Preprocessor→Preprocessor Definitions→\_WIN32\_WINNT=0x0400

# SignalObjectAndWait

```
DWORD WINAPI SignalObjectAndWait(

in HANDLE hObjectToSignal,

HANDLE hObjectToWaitOn,

DWORD dwMilliseconds,

BOOL bAlertable
```

- Operação de signal e wait atómica
- Objectos a sinalizar: semaphore, mutex, ou event

## Funções Interlock

- A família de funções *interlocked* proporciona um mecanismo simples para a sincronização no acesso a uma variável partilhada por múltiplas tarefas
- Tarefas de processos diferentes podem utilizar este mecanismo se a variável residir numa zona de memória partilhada

```
LONG InterlockedIncrement( LONG volatile * Addend );

LONG InterlockedDecrement( LONG volatile * Addend );

LONG InterlockedExchange( LONG volatile * Target, LONG Value );

LONGLONG InterlockedIncrement64( LONGLONG volatile *Addend );

LONGLONG InterlockedDecrement64( LONGLONG volatile * Addend );

LONGLONG InterlockedExchange64(LONGLONG volatile* Target, LONGLONG Value );
```

Ver MSDN para outras funções

#### volatile

O qualificador de tipo **volatile** declara que o valor da variável pode ser alterado num contexto diferente daquele onde aparece, i.e., alterado no contexto de múltiplas tarefas

```
volatile LONG g_fResourceInUse = FALSE;

DWORD WINAPI ThFunc (LPVOID args)
{
    ...
    while (InterlockedExchange(&g_fResourceInUse, TRUE) == TRUE)
    ;
    ++x;
    InterlockedExchange(&g_fResourceInUse, FALSE);
}
```

## Condition Variables

- As <u>variáveis de condição</u> podem ser utilizadas para bloquear, atomicamente, uma tarefa até uma determinada condição ser verdadeira
- Estão sempre associadas a um mecanismo de exclusão
- A expressão da condição é sempre avaliada em exclusão através do mecanismo de exclusão
  - Se for falsa a tarefa bloqueia na variável de condição e automaticamente liberta a exclusão ficando à espera que a expressão seja verdadeira
  - Quando outra tarefa altera o estado da condição sinaliza a/as tarefas bloqueadas na variável de condição, desbloqueando-as sendo a exclusão adquirida automaticamente para essas tarefas
  - Mecanismo suportado na API de PThreads (norma POSIX para threads) e na WIN32 API (para versões do SO superiores ao Windows vista)



## NT6\* Condition Variables

Suportado em modo utilizador

Utiliza critical sections ou SRW locks



## NT6 Condition Variables

```
CONDITION VARIABLE conditionVariable;
     WINAPI InitializeConditionVariable (
                  PCONDITION VARIABLE ConditionVariable
     WINAPI WakeConditionVariable (
                  PCONDITION VARIABLE ConditionVariable
            );
    WINAPI WakeAllConditionVariable (
                  PCONDITION_VARIABLE ConditionVariable
```

# BOOL

#### NT6 Condition Variables

```
WINAPI SleepConditionVariableCS (
             PCONDITION_VARIABLE ConditionVariable,
             PCRITICAL_SECTION CriticalSection,
             DWORD dwMilliseconds
       );
WINAPI SleepConditionVariableSRW (
             PCONDITION_VARIABLE ConditionVariable,
             PSRWLOCK SRWLock,
             DWORD dwMilliseconds,
             ULONG Flags );
```

#### NT6 Condition Variables

- As funções WakeConditionVariable e WakeAllConditionVariable são utilizadas para acordar threads bloqueadas na variável de condição
- Estas podem ser utilizadas dentro ou fora do lock associado à variável de condição
  - É, geralmente, melhor libertar em primeiro lugar o *lock* antes de acordar as threads de forma a reduzir o número de *context switches*

[Ver msdn: http://msdn.microsoft.com/en-us/library/ms682052(VS.85).aspx]



# NT6 CV – Ex Leitores/Escritores prioridade aos escritores

```
class ReadersWritersPWrNT6Conditions:
                              public ReadersWritersAcess {
private:
    int@nRdInReading;
   int nWrInWriting;
                                                      class ReadersWritersAcess
   int nWrInWaiting;
    CRITICAL SECTION
                       csLock;
                                                      public:
    CONDITION VARIABLE cWaitToWrite;
                                                          virtual void EnterReader() = 0;
                                                          virtual void LeaveReader() = 0;
    CONDITION VARIABLE cWaitToRead;
                                                          virtual void EnterWriter() = 0;
                                                          virtual void LeaveWriter() = 0;
                                                      };
public:
    ReadersWritersPWrNT6Conditions() {
        nRdInReading = 0;
        nWrInWriting = 0;
        nWrInWaiting = 0;
        InitializeCriticalSectionAndSpinCount(&csLock, 4000);
        InitializeConditionVariable(&cWaitToWrite);
        InitializeConditionVariable(&cWaitToRead);
```



# NT6 CV – Ex Leitores/Escritores prioridade aos escritores

```
virtual void EnterWriter() {
virtual void EnterReader() {
                                                        EnterCriticalSection(&csLock);
  EnterCriticalSection(&csLock);
                                                        ++nWrInWaiting;
                                                        while ( nRdInReading > 0 || nWrInWriting > 0 ) {
  while ( nWrInWaiting > 0 || nWrInWriting > 0 ) {
                                                          SleepConditionVariableCS(&cWaitToWrite,
  SleepConditionVariableCS(&cWaitToRead,
                                                                                        &csLock, INFINITE);
                                &csLock, INFINITE);
                                                        --nWrInWaiting;
                                                        ++nWrInWriting;
  ++nRdInReading;
                                                        LeaveCriticalSection(&csLock);
  LeaveCriticalSection(&csLock);
                                                      virtual void LeaveWriter() {
virtual void LeaveReader() {
                                                        EnterCriticalSection(&csLock);
  EnterCriticalSection(&csLock);
                                                        --nWrInWriting;
  if (--nRdInReading == 0) {
                                                        if (nWrInWaiting > 0) {
    WakeConditionVariable(&cWaitToWrite);
                                                          WakeConditionVariable(&cWaitToWrite);
                                                        } else {
                                                          WakeAllConditionVariable(&cWaitToRead);
  LeaveCriticalSection(&csLock);
                                                        LeaveCriticalSection(&csLock);
```

# NT6\* Slim Reader/Writer Locks - SRW

- Lock to tipo leitores/escritor
- *Lock* adquirido em:
  - Shared mode "read-only mode"
  - exclusive mode "read/write mode" ou
- Sincronismo de threads do mesmo processo
- Baixo recursos de memória (size of a pointer)
- Não têm nenhum objecto do *kernel* associado
- Não suportam pedidos recursivos
- Não possuem spin count associado
- Necessitam de iniciação mas não possuem operação remoção
- Não está definido a ordem que as threads obtém o *lock*
- Podem ser utilizados com as condition variables do Windows



# NT6\* Slim Reader/Writer Locks - SRW

```
SRWLOCK lock;
VOID WINAPI InitializeSRWLock (PSRWLOCK SRWLock );
VOID WINAPI AcquireSRWLockShared (PSRWLOCK SRWLock);
VOID WINAPI AcquireSRWLockExclusive (PSRWLOCK SRWLock);
VOID WINAPI ReleaseSRWLockShared (PSRWLOCK SRWLock);
VOID WINAPI ReleaseSRWLockExclusive (PSRWLOCK SRWLock);
```



## NT6 SRW – Ex Leitores/Escritores

```
class ReadersWritersNT6SRW: public ReadersWritersAcess
private:
    SRWLOCK srwLock;
public:
   ReadersWritersNT6SRW() {
        InitializeSRWLock(&srwLock);
   void EnterReader() {
        AcquireSRWLockShared(&srwLock);
   void LeaveReader() {
       ReleaseSRWLockShared(&srwLock);
   void EnterWriter() {
        AcquireSRWLockExclusive(&srwLock);
   void LeaveWriter() {
        ReleaseSRWLockExclusive(&srwLock);
```

```
class ReadersWritersAcess
{
  public:
    virtual void EnterReader() = 0;
    virtual void LeaveReader() = 0;
    virtual void EnterWriter() = 0;
    virtual void LeaveWriter() = 0;
};
```



# Outros mecanismos sincronismo

#### **One-Time Initialization**

WinVista or higher

http://msdn.microsoft.com/en-us/library/aa363808(VS.85).aspx

#### Interlocked Singly Linked Lists

winXP or higher

http://msdn.microsoft.com/en-us/library/ms684121(VS.85).aspx

#### Timer Queues

- win2000 or higher
- http://msdn.microsoft.com/en-us/library/ms686796(VS.85).aspx

