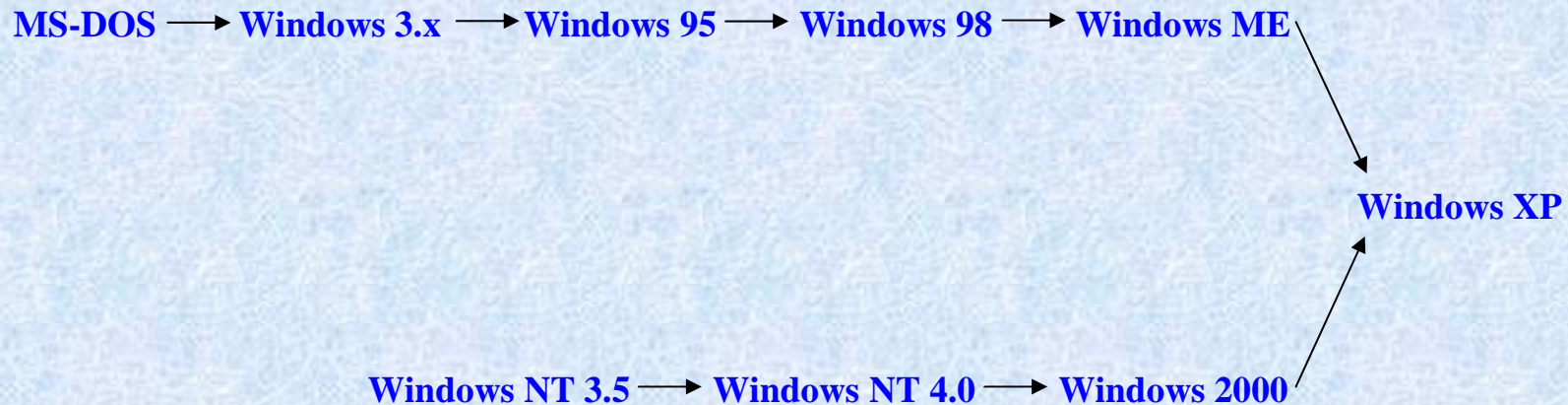


Il sistema operativo Windows

- 8.1 **Struttura generale**
- 8.2 **Gestione dei processi e dei thread**
- 8.3 **Sincronizzazione tra thread**

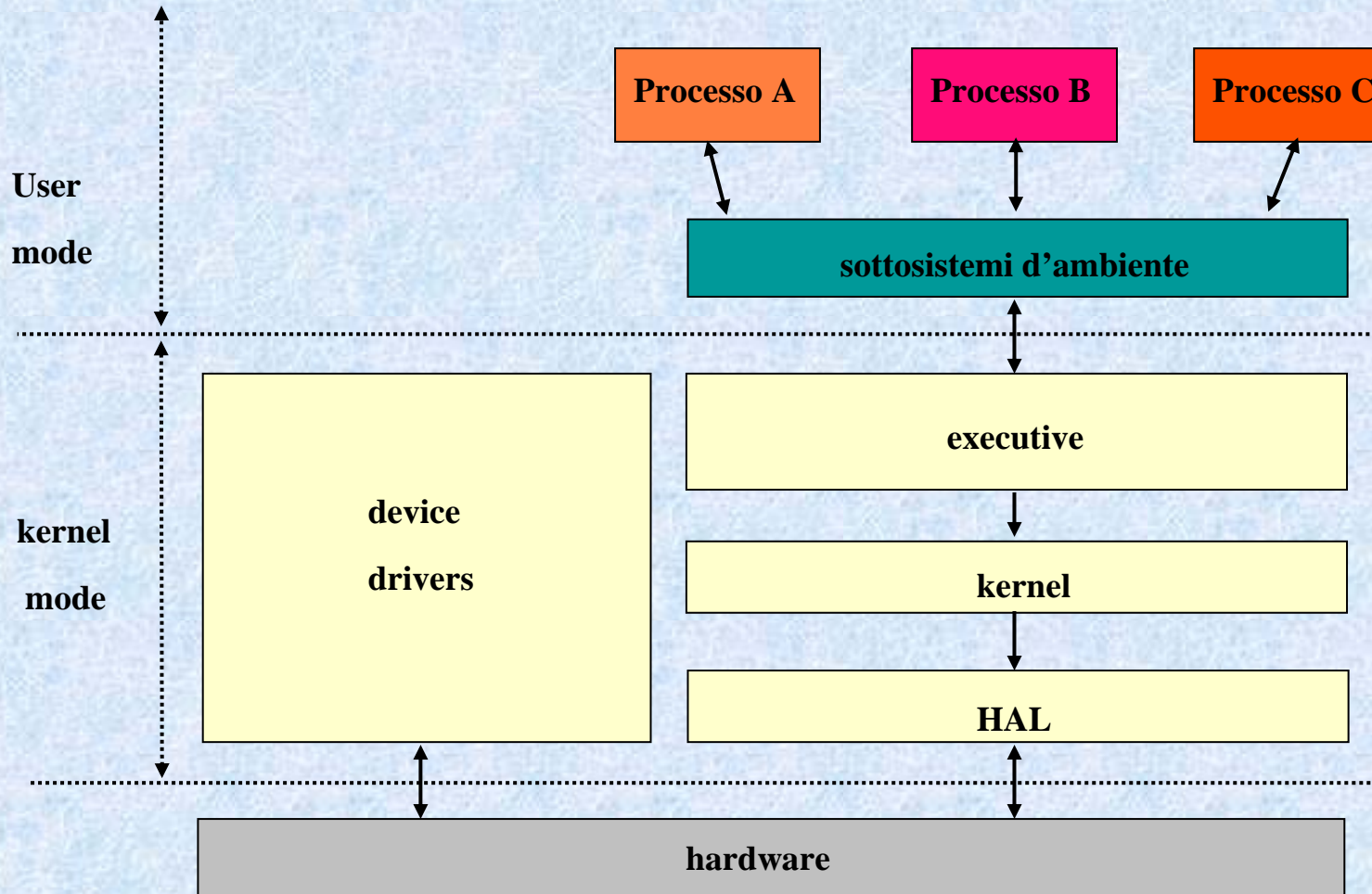
8.1 Struttura generale

- **Evoluzione storica dei sistemi microsoft Windows**



8.1 Struttura generale

■ Struttura modulare di Windows



8.2 Gestione dei processi e dei thread

- Un processo in Windows è un “oggetto di nucleo” (*kernel object*) definibile come un "contenitore di risorse". È caratterizzato da:
 - ✓ Un identificatore
 - ✓ Uno spazio di indirizzamento privato
 - ✓ Una directory corrente
 - ✓ Varie tabelle contenenti le risorse del processo
 - ✓ Uno o più thread di esecuzione

8.2 Gestione dei processi e dei thread

- Un thread è un “oggetto di nucleo” che definisce una entità concorrente e schedulabile.

È caratterizzato da:

- ✓ Un identificatore
- ✓ Una funzione da eseguire
- ✓ Un contesto (insieme di registri del processore)
- ✓ Un puntatore allo stack

8.2 Scheduling dei thread

- Politica di scheduling dei thread: intermedia tra la politica prioritaria e quella “round-robin”
- La priorità di un thread viene calcolata come somma di due componenti:
 - ✓ Una classe di priorità associata al processo a cui il thread appartiene
 - ✓ Una priorità relativa del thread

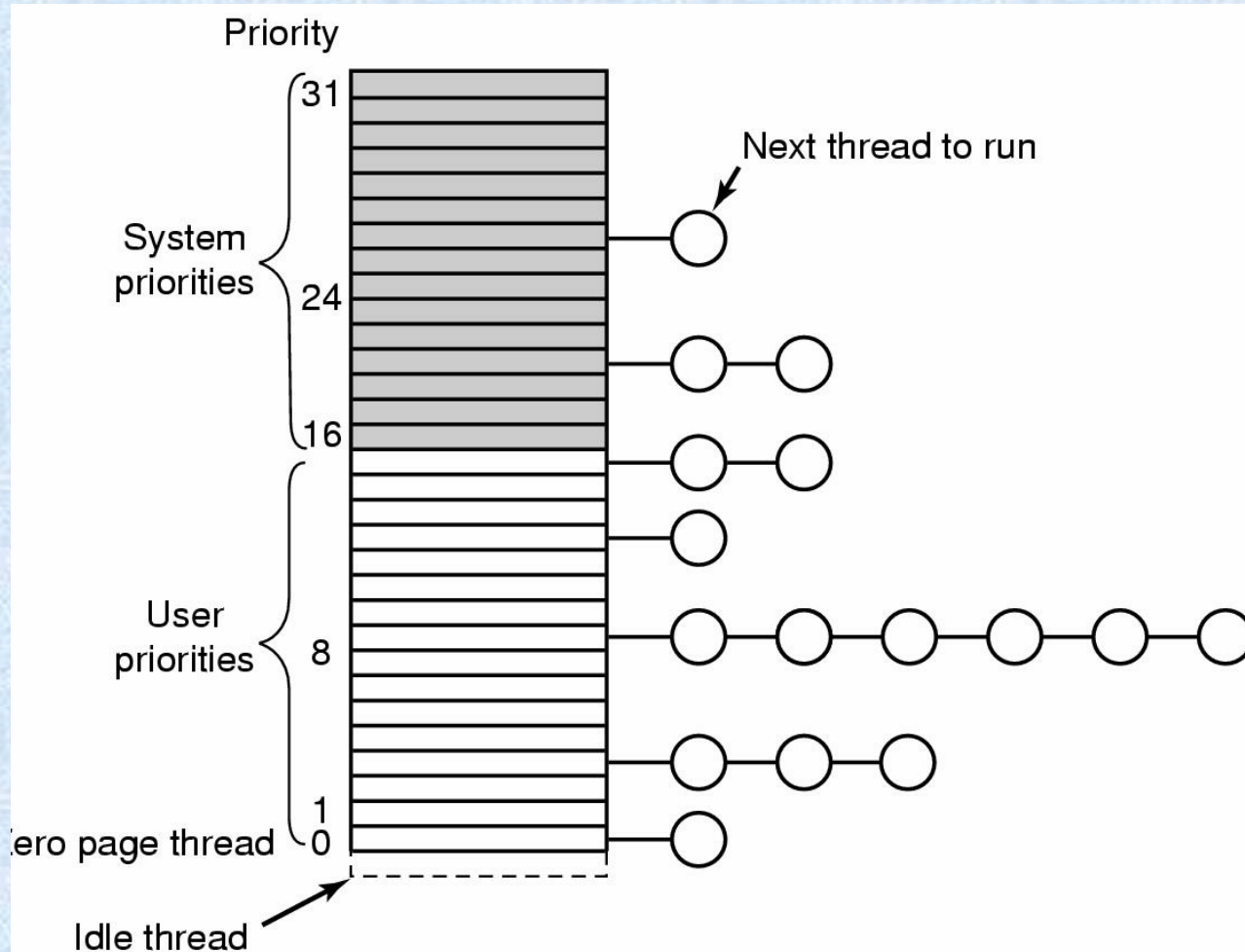
8.2 Scheduling dei thread

- **Classi di priorità di un processo (in ordine decrescente):**
 - ✓ **Real-time**
 - ✓ **High**
 - ✓ **Above Normal**
 - ✓ **Normal**
 - ✓ **Below Normal**
 - ✓ **Idle**

8.2 Scheduling dei thread

- **Priorità relative di un thread (in ordine decrescente):**
 - ✓ **Time Critical**
 - ✓ **Highest**
 - ✓ **Above Normal**
 - ✓ **Normal**
 - ✓ **Below Normal**
 - ✓ **Lowest**
 - ✓ **Idle**

8.2 Scheduling dei thread



8.2 Scheduling dei thread

Algoritmo di scheduling :

Si esegue il primo thread della prima coda non vuota per massimo 1 *quanto* (20ms--120ms)

Scheduling round robin fra thread con la stessa priorità

Come variano le priorità nel tempo :

- i thread tipicamente entrano a priorità 8
- la priorità viene elevata se:
 - viene completata una operazione di I/O (+1 disco, +2 linea seriale, +6 tastiera, +8 scheda audio ...)
 - termina l'attesa su un semaforo, mutex, evento (+1 background, +2 foreground)
 - l'input nella finestra di dialogo associata al thread è pronto

8.2 Scheduling dei thread

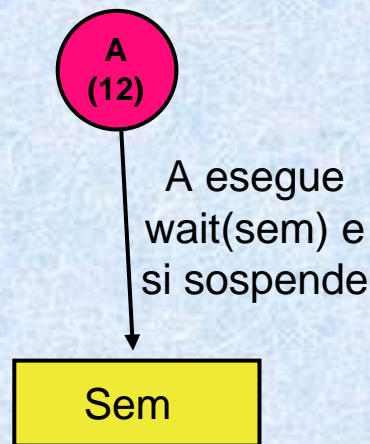
Algoritmo di scheduling :

Come variano le priorità nel tempo (cont.):

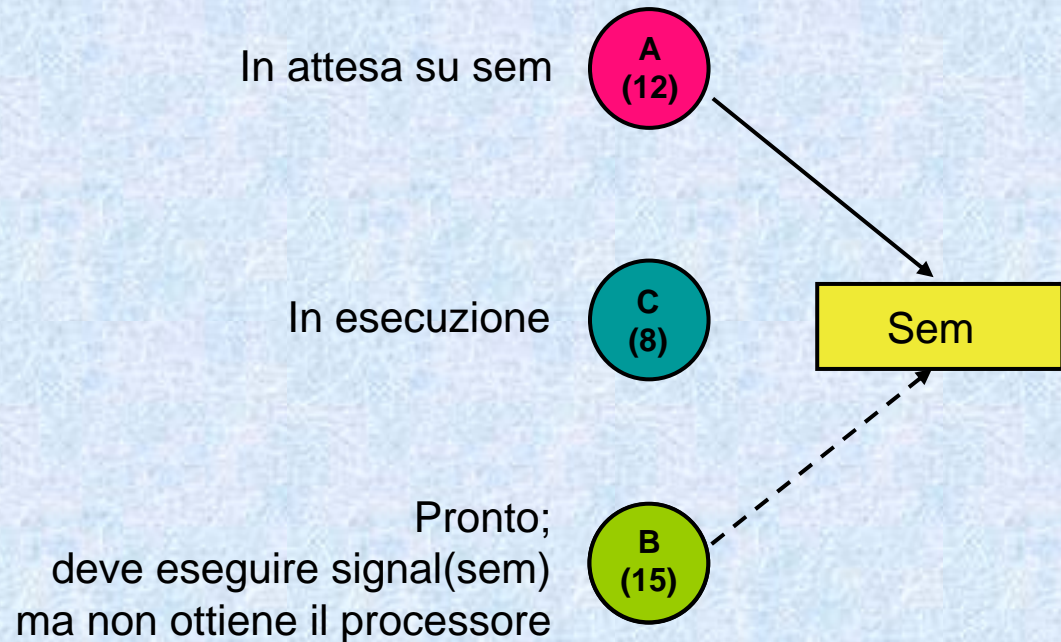
- la priorità viene abbassata se:
 - un thread usa tutto il suo quanto (-1)
- se un thread non ha girato per un tempo maggiore di una soglia fissata, allora passa per 2 quanti a priorità 15 (serve a gestire potenziali inversioni di priorità)

Quando una finestra va in foreground il quanto dei thread corrispondenti viene allungato

8.2 Scheduling dei thread



1)



2)

Un esempio di inversione di priorità

8.3 Sincronizzazione fra thread

- Esistono due tipi di meccanismi di sincronizzazione:
 - ✓ Un insieme di meccanismi “leggeri”: *funzioni interlocked* (es. spin-lock)
 - ✓ Un insieme di meccanismi per sincronizzazioni più complesse: tramite “oggetti di nucleo” (es. semafori, mutex, ecc.)

8.3 Sincronizzazione fra thread

Sezioni Critiche

- locali ai thread di un processo
- implementate interamente in spazio utente
- **EnterCriticalSection() / LeaveCriticalSection()**

Mutex

- **ReleaseMutex()** corrisponde alla *signal*
- **WaitForSingleObject()** corrisponde alla *wait*

Eventi

- due stati *set / cleared*
- attesa su evento : **WaitForSingleObject()**
- **SetEvent()** segnala che l'evento si è verificato

8.3 Sincronizzazione fra thread

Semafori

- creati con **CreateSemaphore()**
- **ReleaseSemaphore()** corrisponde alla *signal*
- **WaitForSingleObject()** corrisponde alla *wait*

Pipe

- **byte** : funzionano come in Unix
- **message** : preservano i limiti dei singoli messaggi
- **named pipe** : possono essere utilizzate anche in rete

Mailslots

- simili ai pipe
- permettono di aver più ricevitori e di inviare messaggi in broadcast