Tratarea excepțiilor

CURS NR. 8/2

5/1/2017

SEH – Structured Exception Handling

SEH este un mecanism de tratare a excepţiilor (și tratarea terminării)

- Permite aplicațiilor să răspundă la evenimente asincrone neașteptate
 - Ex. erori aritmetice, erori de sistem, excepții de adresare, etc.
- Oriunde ar fi fluxul de execuție în aplicație, la recepționarea unei excepții se va efectua automat procesarea specificată de programator înainte de terminare
- Permite eliberarea resurselor înainte de terminarea threadului sau procesului
 - Terminare din cauze controlate sau în urma apariției unei excepții
- Poate fi adăugat cu ușurință la codul existent
 - Simplifică logica programului

Excepțiile pot fi inițiate de software sau hardware, în mod kernel sau mod utilizator

- o indică de regulă o eroare fatală, fără recuperare threadul sau chiar întregul proces trebuie să se termine
- Pot fi excepții din care programul se poate recupera și își poate continua execuția
- Exemple de excepții: dereferențierea unui pointer NULL, împărțirea la zero, acces la zona de memorie la care nu are drepturi etc.

Fără SEH excepțiile neașteptate ar duce la terminarea imediată a programului fără a fi efectuate procesările normale de terminare – eliberarea resurselor, ștergerea fișierelor temporare, etc.

Tratarea excepțiilor: blocuri try - except

SEH permite specificarea unui bloc de cod care efectuează tratarea excepției – handler-ul excepției

• permite realizarea procesărilor dorite de programator, înainte de terminare

Primul pas

- Alegerea blocului de cod care trebuie monitorizat
- Scrierea codului de tratare a exceptiilor handlerul exceptiei
 - Blocuri candidate
 - Pot apare erori detectabile (incluzând erori la apeluri sistem) din care se dorește recuperarea din eroare decât terminarea programului
 - Există posibilitatea dereferențierii unor pointeri care posibil nu au fost inițializați
 - La gestiunea tablourilor se poate accesa elemente în afara limitelor
 - Codul efectuează aritmetică cu valori flotante și pot apare împărțiri la zero, rezultate imprecise sau overflow
 - Codul apelează funcții care pot genera excepții din cauza argumentelor incorecte sau din alte motive
- Blocul monitorizat este inclus într-un cadru try except

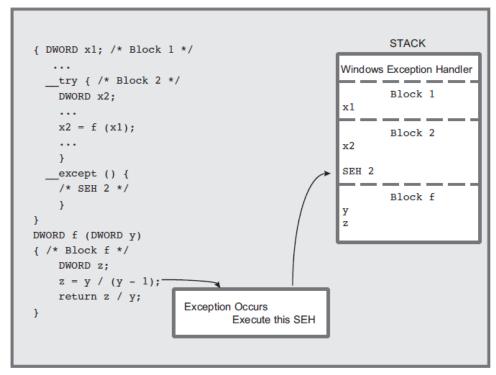
```
Bloc de cod din aplicația normală
   /* Blocul monitorizat */
_except (expresie_de_filtrare) {
   /* Blocul de tratare a exceptiei */
```

• Dacă apare o exceptie în acest bloc SO transferă controlul blocului de tratare a excepției

> Expresia de filtrare este evaluată de sistem imediat după apariția excepției. Acesta determină acțiunile care urmează.

EXCEPTION_EXECUTE_HANDLER (controlul se transferă handler-ului de excepție) **EXCEPTION_CONTINUE_SEARCH** (sistemul continuă să caute alte handler-uri de tratare) **EXCEPTION_CONTINUE_EXECUTION** (sistemul oprește căutarea pentru un bloc de tratare și returnează controlul în punctul în care s-a generat excepția. Dacă excepția este necontinuabilă, se generează EXCEPTION NONCONTINUABLE EXCEPTION)

Tratarea excepțiilor: blocuri try - except



SEH, Blocks, and Functions

Blocul monitorizat poate fi un bloc de cod în care se apelează altă funcție

- Excepția poate apare în codul funcției apelate
 - Handler-ul de tratare a excepției este regăsit pe stivă

Exemplu: verificare dacă apare împărțirea la zero

Codul excepției

Expresia de filtrare poate obține codul excepției imediat după apariția acesteia

DWORD GetExceptionCode(void);

LPEXCEPTION_POINTERS GetExceptionInformation(void);

Alternativa – apelabilă doar din expresia de filtrare

Informații adiționale

- Expresia de filtrare poate trimite codul ca și parametru funcției de filtrare
 - Funcția de filtrarea nu poate apela funcția GetExceptionCode

(restricție impusă de compilator)

```
__except (MyFilter(GetExceptionCode())) {
/* ....*/
}
```

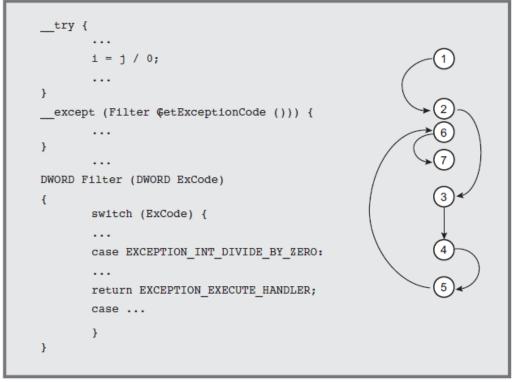


Figure 4-2 Exception Handling Sequence

Codul excepției

Codurile returnate de GetExceptionCode pot fi diverse (vezi <u>lista</u>), și pot fi clasificate în mai multe categorii

- Abateri în execuția normală a programului
 - **EXCEPTION_ACCESS_VIOLATION** tentativă de accesare a unei zone de memorie la care nu are drepturi de acces
 - EXCEPTION_DATATYPE_MISALIGNMENT
 - EXCEPTION_NONCONTINUABLE_EXCEPTION expresia de filtrare indică continuare EXCEPTION_CONTINUE_EXECUTION dar continuarea nu este posibilă după această excepție
- Excepții generate de funcțiile de alocare a memoriei HeapAlloc și HeapCreate dacă folosesc flagul HEAP_GENERATE_EXCEPTIONS și
 codul poate fi
 - EXCEPTION_ACCESS_VIOLATION sau STATUS_NO_MEMORY
- Cod definit de utilizator excepții generate de funcția RaiseException
- Coduri generate de excepţii aritmetice
 - Exemple: EXCEPTION_INT_DIVIDE_BY_ZERO şi EXCEPTION_FLT_OVERFLOW
- Excepții generate de debugger, cum ar fi EXCEPTION_BREAKPOINT sau EXCEPTION_SINGLE_STEP

Excepții generate de utilizator

Programul poate genera excepții – astfel programul poate detecta erori și le poate trata ca și excepții

```
void WINAPI RaiseException(

DWORD dwExceptionFlags,

DWORD nNumberOfArguments,

const ULONG_PTR *lpArguments );

NULL sau argumentele de trimis expresiei de filtrare

Şi numărul argumentelor (al treilea parametru)
```

Exemplu

```
VOID ReportException (LPCTSTR userMessage, DWORD exceptionCode)

/* Report as a non-fatal error.
Print the system error message only if the message is non-null. */
{
   if (lstrlen (userMessage) > 0)
        ReportError (userMessage, 0, TRUE);

/* If fatal, raise an exception. */
   if (exceptionCode != 0)
        RaiseException ((0x0FFFFFFF & exceptionCode) | 0xE0000000, 0, 0, NULL);
   return;
}
```

Tratarea terminării: blocuri try - finally

Handler-ul de terminare este similar cu handler-ul de excepție

- Însă este garantată execuția când threadul părăsește blocul de cod atât ca urmare a terminării normale cât și datorită apariției unei excepții
 - Excepție la apelul ExitProcess, ExitThread, TerminateProcess, TerminateThread
 - Nu poate diagnostica excepţiile deci nu există expresie de filtrare
- Permite eliberarea resurselor, închiderea handle-urilor, etc.
 - Programul poate apela return din mijlocul unui bloc de cod, iar handlerul de terminare se ocupă de rânduirea resurselor
 - Nu este necesară includerea codului pentru procesarea terminării imediat înainte de return logica programului este mai clară

```
__try {
    /* Blocul monitorizat */
}
__finally {
    /* Handler de terminare */
}
```

Combinarea blocurilor finally și except

Un bloc __try poate avea un singur bloc finally sau except – nu ambele!!

```
__try {
/* Blocul monitorizat */
}

__except (expresio_de_filtrare) {
/* Blocul de tratare a exceptiei */
}

_finally {
/* Handler de terminare */
}
```

Soluție: imbricarea blocurilor

Tehnică des folosită



```
DWORD FilterFunction() {
   printf("1 ");
                                     // printed first
   return EXCEPTION EXECUTE HANDLER;
INT main(VOID) {
   __try {
       __try {
           RaiseException(
                               // exception code
                              // continuable exception
                    0, NULL); // no arguments
        __finally {
            printf("2 ");
                              // this is printed second
    except (FilterFunction()) {
                                 // this is printed last
   printf("3\n");
```

Exemplu: tratarea terminării

```
DWORD Funcenstein1()
  DWORD dwTemp;
  // 1. Do any processing here.
   __try {
     // 2. Request permission to access
     // protected data, and then use it.
     WaitForSingleObject(g_hSem, INFINITE);
     g dwProtectedData = 5;
     dwTemp = g dwProtectedData;
   finally {
  // 3. Allow others to use protected data.
  ReleaseSemaphore(g hSem, 1, NULL);
  // 4. Continue processing.
  return(dwTemp);
```

 Numerotarea comentariilor indică și ordinea în care se execută secțiunile de cod

- Exemplul efectuează
 - o așteptare simplă după un semafor,
 - modifică valoarea datei partajate,
 - salvează valoarea nouă într-o variabilă locală
 - eliberează semaforul
 - returnează valoarea nouă funcției apelante
 - Se asigură că semaforul este eliberat de fiecare dată la părăsirea blocului de instrucțiuni

Exemplu: ieșire prematură

```
DWORD Funcenstein2() {
  DWORD dwTemp;
  // 1. Do any processing here.
   try {
     // 2. Request permission to access
     // protected data, and then use it.
     WaitForSingleObject(g hSem, INFINITE);
     g dwProtectedData = 5;
     dwTemp = g dwProtectedData;
      // Return the new value.
     return(dwTemp);
    finally {
     // 3. Allow others to use protected data.
     ReleaseSemaphore(g_hSem, 1, NULL);
  // Continue processing--this code
   // will never execute in this version.
  dwTemp = 9;
  return(dwTemp);
```

- Adăugarea unei instrucțiuni return în blocul de cod protejat
 - Returnarea valorii noi a variabilei partajate
- Problema: nu se eliberează semaforul !! (fără finally)
 - Threadurile care așteaptă după acest semafor sunt înfometate
- Soluție: prin handler-ul de terminare se asigură că nu se revine în mod prematur din funcție
 - Înainte de revenire se execută codul handler-ului de terminare
 - > întotdeauna se eliberează semaforul înainte de revenire din funcție
- Codul de după handler-ul de terminare nu se execută niciodată
 - Ca urmare a instrucțiunii return în blocul de cod protejat
 - Deci se returnează valoarea 5 și nu valoarea 9

Local unwind

apare când sistemul execută blocul finally din cauza unei ieșiri premature din blocul try

Exemplu: salt în afara blocului try

```
DWORD Funcenstein3() {
   DWORD dwTemp;
  // 1. Do any processing here.
   try {
     // 2. Request permission to access
     // protected data, and then use it.
      WaitForSingleObject(g hSem, INFINITE);
      g dwProtectedData = 5;
      dwTemp = g dwProtectedData;
      // Try to jump over the finally block.
      goto ReturnValue;
   finally {
     // 3. Allow others to use protected data.
      ReleaseSemaphore(g hSem, 1, NULL);
  dwTemp = 9;
  // 4. Continue processing.
   ReturnValue:
  return(dwTemp);
```

- Adăugarea unei instrucțiuni de salt goto în blocul de cod protejat
 - Salt în afara blocului try
- Se generează local unwind
 - Se execută mai întâi blocul handler-ului de terminare
- Codul de la eticheta ReturnValue se execută
 - Deoarece nu apare instrucțiune de ieșire în blocul try sau finally
 - Deci se returnează valoarea 5

Exemplu: necesitatea tratării terminării

```
DWORD Funcfurter1() {
   DWORD dwTemp;
   // 1. Do any processing here.
   ...
   __try {
      // 2. Request permission to access
      // protected data, and then use it.
      WaitForSingleObject(g_hSem, INFINITE);
      dwTemp = Funcinator(g_dwProtectedData);
   }
   __finally {
      // 3. Allow others to use protected data.
      ReleaseSemaphore(g_hSem, 1, NULL);
   }
   // 4. Continue processing.
   return(dwTemp);
}
```

- Dacă funcția apelată în blocul try, Funcinator, conține instrucțiuni care provoacă eroare de acces invalid la memorie
 - Fără SEH → "Application has stopped working" → se termină aplicația
 - Semaforul nu este eliberat
 - Cu SEH → blocul finally garantează eliberarea semaforului chiar dacă funcția apelată provoacă accesul invalid
 - Finally poate capta instrucțiuni simple gen break, continue și combinații setjmp și longjmp

Exemple - utilizarea ___leave

```
DWORD Funcarama4() {
   // IMPORTANT: Initialize all variables to assume failure.
  HANDLE hFile = INVALID HANDLE VALUE;
   PVOID pvBuf = NULL;
   // Assume that the function will not execute successfully.
   BOOL bFunctionOk = FALSE;
   try {
     DWORD dwNumBytesRead;
      BOOL bok:
      hFile = CreateFile(TEXT("SOMEDATA.DAT"), GENERIC READ,
                              FILE SHARE READ, NULL, OPEN EXISTING, 0, NULL);
      if (hFile == INVALID HANDLE VALUE) {
         __leave;
      pvBuf = VirtualAlloc(NULL, 1024, MEM_COMMIT, PAGE_READWRITE);
      if (pvBuf == NULL) {
         __leave;
      bOk = ReadFile(hFile, pvBuf, 1024, &dwNumBytesRead, NULL);
      if (!bOk | | (dwNumBytesRead == 0)) {
         leave;
      // Do some calculation on the data.
      // Indicate that the entire function executed successfully.
      bFunctionOk = TRUE;
   finally {
      // Clean up all the resources.
      if (pvBuf != NULL)
         VirtualFree(pvBuf, MEM RELEASE | MEM DECOMMIT);
     if (hFile != INVALID HANDLE VALUE)
         CloseHandle(hFile);
  // Continue processing.
   return(bFunctionOk);
```

Rolul cuvântului cheie ___leave este de a face un salt la finalul blocului try

- La acolada de terminare a blocului try
- Fluxul de control trece natural la execuția blocului finally
 - Fără alte încărcări adiționale
 - Este necesară o variabilă booleană adițională
 - Arată dacă s-a terminat cu succes sau cu eșec blocul try
 - Indică în blocul finally ce resurse au fost alocate și trebuie eliberate
 - Alternativă: flaguri pentru alocarea cu succes a resurselor

Materiale de studiu

- Johnson HART, Windows System Programming, 4th edition, Addison Wesley, 2010
 - Capitolul 4
 - Exemplele incluse sunt din cartea de mai sus vezi arhiva de pe moodle: WSP4_Examples.zip