Introducción a OpenMP e Extensión SSE

Elisardo Antelo
Arquitectura de Computadores

2º GEI

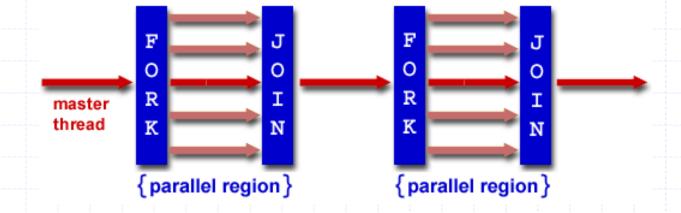
OpenMP

- Estándar industrial para programación en memoria compartida.
- Directivas de compilación, biblioteca de funcións e variables de entorno.
- Soportado para Fortran, C e C++.
- ◆ 1998: versión 1.0 para C/C++.
- ◆ 2002: versión 2.0 para C/C++.
- ◆ 2008: versión 3.0.
- ◆ 2013: versión 4.0.

Modelo Fork-Join

- Modelo de paralelismo baseado en fíos.
- Paralelismo explícito: o programador indica as partes do programa paralelizables.
- Modelo fork-join:
 - Fío master inicial executando código serie.
 - Fork: lánzanse fíos para operar en paralelo.
 - Join: terminación síncronizada dos fíos e continuación da execución serie no fío master.

Modelo Fork-Join





Estructura xeral do código

```
#include <omp.h>
main () {
int var1, var2, var3;
Serial code
Beginning of parallel section. Fork a team of threads. Specify variable
scoping
#pragma omp parallel private(var1, var2) shared(var3)
Parallel section executed by all threads
 All threads join master thread and disband
Resume serial code
```

Directiva parallel

```
#pragma omp parallel [clause ...]

private (list)
shared (list)
num_threads(int)
```

{ Bloque de código }

Directiva parallel

- O código do bloque estructurado é executado por un equipo de fíos.
- O fío master pasa a ser o fío 0.
- Barreira implícita ao final da sección paralela. Só o fío 0 segue a partir deste punto.
- Número de fíos:
 - Opción num_threads(int).

Directiva parallel

- Private (list): lista de variables privadas a cada fío do equipo. Valor sin inicializar.
- Shared(list): lista de variables compartidas entre os fíos.
- Por defecto as variables declaradas antes de entrar en parallel son shared. As variables declaradas dentro da zona parallel son privadas por defecto.

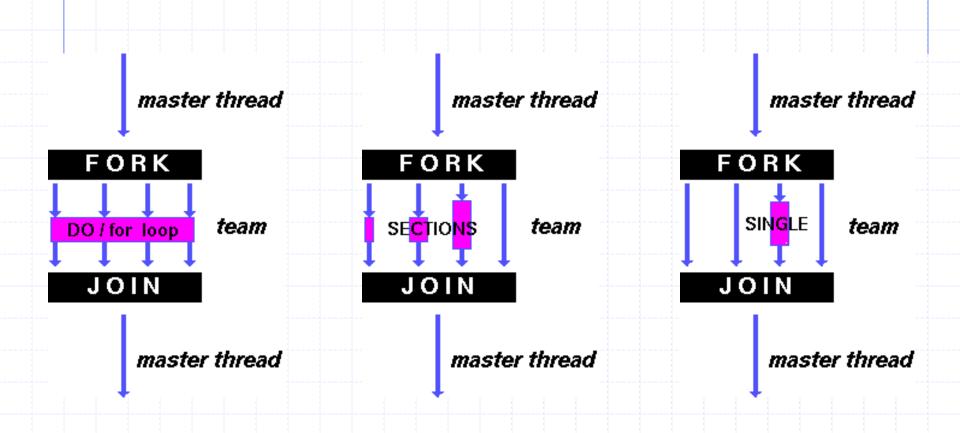
Exemplo de parallel

```
#include <omp.h>
#define k 8
main () {
int nthreads, tid;
/* arranca conxunto de fíos con copias privadas das variables */
#pragma omp parallel private(nthreads, tid) num_threads(k)
        /* Obter e imprimir o rango do fío*/
        tid = omp_get_thread_num();
        printf("Ola dende o fío = %d\n", tid);
        /* código para o fío master */
        if (tid == 0) { nthreads = omp_get_num_threads();
                printf("Número de fíos= %d\n", nthreads);
} /* sincronización final (join) e terminación */ }
                         Arquitectura de Computadores
```

Construccións para división de traballo (Work sharing)

- Construccións:
 - for: reparte iteracións dun blucle entre o equipo de fíos (paralelismo de datos).
 - Sections: conxunto discreto de seccións a repartir entre o equipo de fíos (paralelismo funcional).
 - Single: serializa unha sección de código (execución única por parte dun só fío).
- Barreira implícita ao final da construcción.

Construccións para work sharing



Construcción for

#pragma omp for

Bucle for a paralelizar

Os fíos executan concorrentemente difierentes iteracións do bucle. É esencial ter en conta este feito para garantir resultados correctos cando unha iteración do bucle depende de resultados de iteracións anteriores.

Construcción for: exemplo

```
#include <omp.h>
#define n 1000
#define k 8
main () {
         int i;
         float a[n], b[n], c[n];
         for (i=0; i < N; i++)
                  a[i] = b[i] = i * 1.0;
         #pragma omp parallel shared(a,b,c) private(i) num_threads (k)
                  #pragma omp for
                           for (i=0; i < n; i++)
                                    c[i] = a[i] + b[i];
```

Exemplo problemático

```
#include <omp.h>
 #define k 8
⊕main () {
 int i, n;
 float a[100], b[100], result, my_result,p_result[k];
 n = 100;
 result = 0.0;
 for (i=0; i < n; i++) {
 a[i] = i * 1.0; b[i] = i * 2.0;
 #pragma omp parallel private(i,my_result) num_threads(k)
         #pragma omp for
         for (i=0; i < n; i++) // bucle for a paralelizar
                 my_result = my_result + (a[i] * b[i]);
         p_result[omp_get_thread_num()]=my_result;
 for(i=0;i<k;i++) result=result+p_result[i]; // non se paraleliza
```

Sections

```
#pragma omp sections [clause ...]
```

```
#pragma omp section
{bloque estructurado}
#pragma omp section
{bloque estructurado}
} (/* Barreira implícita */
```

Exemplo: Sections

```
#include <omp.h>
#define N 1000
main (){
        int i;
        float a[N], b[N], c[N];
        for (i=0; i < N; i++) a[i] = b[i] = i * 1.0;
        #pragma omp parallel shared(a,b,c) private(i)
                #pragma omp sections
                #pragma omp section
                        for (i=0; i < N/2; i++) c[i] = a[i] + b[i];
                #pragma omp section
                        for (i=N/2; i < N; i++) c[i] = a[i] + b[i];
```

Single

#pragma omp single [clause ...]

{bloque estructurado}

Execución do bloque estructurado nun só fío

Exemplo con single

```
#include <omp.h>
#define n 1000
#define k 8
main () {
        int i;
        int a[n], b[n], c[n],part_count[k],count=0; int my_count=0;
        for (i=0; i < N; i++)
                 {a[i] = rand(); b[i]= rand();}
        #pragma omp parallel shared(a,b,c) private(i,my_count) num_threads (k)
                 #pragma omp for
                          for (i=0; i < n; i++){
                                   c[i] = a[i] + b[i];
                                   if (c[i]==0) my_count++;}
                 part_count[omp_get_thread_num()]=my_count++;
                  #pragma omp single
                          { for(i=0;i<k;i++) count=count+part count[k];
                                   printf("count=%d \n",count);}
                              Arquitectura de Computadores
                                                                            18
```

Directivas de sincronización

- Directiva Master.
- Directiva Critical.
- Directiva Barrier.
- Directiva Atomic.

Master

- Indica que o bloque estructurado só debe ser executado polo fío master.
- Non existe barreira implícita. O resto de fíos ingoran o bloque.

#pragma omp master structured_block

Critical

(serializa o código, utilizar con precaución)

- Especifica unha zona do código (sección crítica) que debe ser executada únicamente por un fío cada vez.
- Pódese asignar un nome á sección crítica. As seccións co mesmo nome actúan como unha soa sección crítica.

#pragma omp critical [name] {bloque estructurado}

Exemplo de Critical

```
#include <omp.h>
#define k 8
main()
      int x,y;
      x = 100; y=100;
      #pragma omp parallel shared(x,y) num_threads (8)
                   #pragma omp critical
                         x = x + 1;
                         y = y - 1;
```

Barrier e Atomic

Barreira de sincronización do equipo de fíos.

#pragma omp barrier

Implementación eficiente dunha sección crítica simple (asignación do resultado dunha operación aritmética a unha variable). Ningunha escritura por parte doutro fío interfire na evaluación da expresión

#pragma omp atomic expression statement

Exemplo con Atomic (pode que non sexa eficiente!)

```
#include <omp.h>
#define k 8
main()
      int x[100];
      #pragma omp parallel shared(x) num_threads (k)
                  #pragma omp for
                  for (i=0; i < 100; i++){}
                        #pragma omp atomic
                               x[rand()] += i;
```

- int omp_get_num_threads(void): devolve o número de fíos executando unha rexión paralela.
- int omp_get_thread_num(void): número natural que identifica o fío no equipo.

- int omp_get_num_procs(void): número de procesadores dispoñibles.
- omp_set_num_threads(int n_threads): axusta o número de threads que deben executarse en paralelo.

Funcións para locks

- void omp_init_lock(omp_lock_t *lock): inicializa un lock asociado cunha variable tipo lock.
- void omp_destroy_lock(omp_lock_t *lock): disocia o lock da variable tipo lock.
- void omp_set_lock(omp_lock_t *lock): bloquea o thread até que o lock está libre, e toma posesión do lock.
- void omp_unset_lock(omp_lock_t *lock): libera o lock.

Funcións para locks

- int omp_test_lock(omp_lock_t *lock): intenta facerse co control de lock. Si non está libre, a rutina non bloquea e devolve o control (neste caso devolve un cero).
- O lock foi tomado polo fío se devolve valor distinto de cero.

Extensións Vectoriais

- Permiten procesamento vectorial explícito (SIMD).
- Requiren declaracións de tipos de datos apropiados e funcións específicas (intrinsics).
- Maior esforzo de programación, pero ganancia en velocidade potencial.
- Nesta práctica utilizaremos extensións SSE3 con operacións sobre 128 bits.

Tipos de datos

__m128: tipo de dato para designar aos rexistros SIMD de 128 bits, que pode almacenar un total de 4 operandos de punto flotante en simple precision (float).

Exemplo: __m128 a; // a é un rexistro de 128 bits

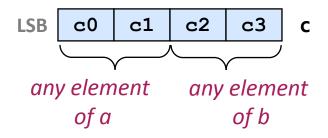
- __m128 _mm_add_ps(__m128 a, ___m128 b)
 - Suma dous rexistros do tipo __m128, facendo a suma vectorial dos catro floats que compoñen cada rexistro.
 - Devolve un tipo de dato __m128 cos catro floats do resultado. _mm_sub_ps para restar.

- __m128 _mm_mul_ps(__m128 a, ___m128 b)
 - multiplica dous rexistros do tipo ___m128, facendo a multiplicación vectorial dos catro floats que compoñen cada rexistro.
 - Devolve un tipo de dato __m128 cos catro floats do resultado.

- __m128 _mm_div_ps(__m128 a, ___m128 b)
 - Divide dous rexistros do tipo __m128, facendo a división vectorial.
 - Devolve un tipo de dato __m128 cos catro floats do resultado.

Shuffles

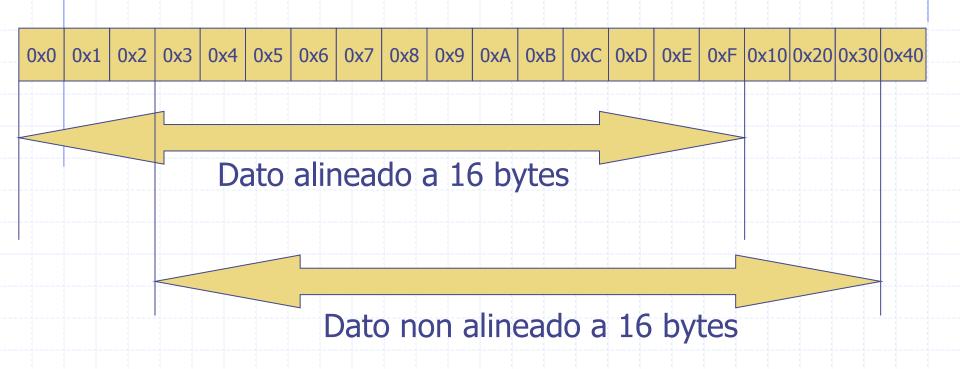
helper macro to create mask



- __m128 _mm_setzero_ps()
 - Devolve un tipo de dato __m128 con todos os compoñentes a cero.
- __m128 _mm_set_ps(float z, float y, float x, float w)
 - Devolve un tipo de dato __m128 co valor dos catro floats indicado (á orde é zyxw).
- __m128 _mm_setr_ps(float z, float y, float x, float w)
 - Semellante ao anterior, pero cambiando a orde (wxyz).
- __m128 _mm_set1_ps(float w)
 - Devolve un __m128 co mesmo valor para os catro floats: w.

- __m128 _mm_load_ps(float *p)
 - Devolve un tipo de dato __m128 cos valores (p[3],p[2],p[1],p[0]) ou de xeito equivalente (*(p+3),*(p+2),*(p+1),*(p)), con p[i] float.
 - Indicamos o enderezo de comenzo para cargar catro floats que están emprazados de xeito consecutivo en memoria.
 - Os enderezos deben estar alineados a 16 bytes (enderezo mod 16 =0).
- __m128 _mm_loadu_ps(float *p)
 - Equivalente á anterior pero se necesidade de enderezos alineados a 16 bytes (pode ser máis lento!)

Enderezos alineados



Enderezos alineados

- Alinear datos cun atributo na declaración:
 - float k[8] __attribute__((aligned(16)));
- Reserva dinámica con enderezo alineado:
 - float *p; p=_mm_malloc(8*sizeof(float),16);

.

_mm_free(p);

- void _mm_store_ps(float *p,__m128 a)
 - Almacena o contido dun rexistro tipo ___m128 con contido (a3,a2,a1,a0), nas posicións de memoria indicadas polo punteiro, de tal xeito que p[0]=a0, p[1]=a1, p[2]=a2, e p[3]=a3.
 - O punteiro debe estar alineado a 16 bytes.
- void _mm_storeu_ps(float *p,__m128 a)
 - Igual que a anterior, pero sen que punteiro teña que estar alineado (pode ser máis lento).
- void _mm_storer_ps(float *p,__m128 a)
 - Igual que _mm_store_ps, pero de tal xeito que p[0]=a3, p[1]=a2, p[2]=a1 e p[3]=a0.

Compilación

- #include mintrin.h>
- #include <omp.h>
- ◆gcc –fopenmp –msse3....
 - fopenmp: para compilar con directivas
 OpenMP.
 - -msse3 para as extensións simd sse.

Exemplo SSE

```
#include <stdio.h>
#include <pmmintrin.h>
int main(){
   int i;
   float k[4] __attribute__((aligned(16)))={0.5,0.25,0.125,0.0625};
   float s[4] __attribute__((aligned(16)));
   float r=2.0;
   __m128 A,B;
   A=_mm_set1_ps(r);
   B=_mm_load_ps(&k[0]);
   _mm_store_ps(&s[0],_mm_mul_ps(A,B));
   for(i=0;i<4;i++)
         printf("\n s[%d]=%f \n",i,s[i]);
```