

O padrão OpenMP para computação paralela

Danilo Ehrhardt Ferreira Bento
<danilo@ime.usp.br>

Orientador: Marco Dimas Gubitoso
<gubi@ime.usp.br>

Seminários de Sistemas de Software
Instituto de Matemática e Estatística
Universidade de São Paulo

13 de novembro de 2007

- Artigo "Attack of the Killer Micros" – Wall Street Journal, 1998 – dizia que sistemas computacionais feitos de diversos processadores de baixo custo poderiam tornar os supercomputadores obsoletos.
- 400 computadores pessoais poderiam equiparar-se a um supercomputador ?

- Alguns problemas:
 - troca de informações:
 - velocidade;
 - latência.
 - mecanismos de controle:
 - concorrência;
 - coerência.
 - programas:
 - reengenharia;
 - novos algoritmos.

- Os microprocessadores ganharam grande desempenho aproveitando-se da evolução dos supercomputadores, seus estudos e a quebra de barreiras técnicas que conseguiram.
- Implementação destas melhorias em um curto espaço de tempo nos microprocessadores.

- A evolução dos microprocessadores está também associada à demanda por mais desempenho, impulsionada por:
 - Gráficos em 3D;
 - Interfaces gráficas com o usuário;
 - Multimídia;
 - Jogos.

- Com a evolução dos microprocessadores, um microprocessador de hoje pode ser comparado a centenas de microprocessadores do passado, atingindo mais desempenho do que era necessário para a substituição de alguns modelos de supercomputadores por um computador pessoal.

- Porque não agrupar diversos microprocessadores modernos em um sistema?
 - SMP, "Multithread", "Multicore":
 - troca de informações através de memória compartilhada;
 - mecanismos de controle de coerência.
 - programas:
 - mecanismos de controle de concorrência;
 - reengenharia;
 - novos algoritmos.

- A API OpenMP especifica:
 - uma coleção de diretivas de compilador;
 - uma biblioteca de rotinas;
 - variáveis de ambiente.
- Um modelo portátil de programação paralela para arquiteturas de memória compartilhada.

- Usado para especificar paralelismo em programas escritos nas linguagens C, C++ e Fortran:
 - ISO/IEC 9899:1990 (C90);
 - ISO/IEC 9899:1999 (C99);
 - ISO/IEC 14882:1998 (C++);
 - ISO/IEC 1539:1980 (Fortran 77);
 - ISO/IEC 1539:1991 (Fortran 90);
 - ISO/IEC 1539-1:1997 (Fortran 95).
- Compiladores de diversos fabricantes dão suporte a API OpenMP.

- Modelo de execução paralela “fork-join”.
- Projetado para programas que executam corretamente de forma seqüencial ou paralela.
 - facilita a reengenharia de programas.
- Pode ser usado em programas que sejam estritamente paralelos em sua concepção.

- Programas iniciam com apenas uma linha de execução (“thread”), chamada “thread” inicial;
- Programa segue a execução da “thread” inicial, como uma execução seqüencial, até encontrar uma região de execução paralela;
- Ao término da região paralela, somente a “thread” principal segue a execução das instruções seguintes.

- OpenMP aproveita código existente, paralelização pode ser implementada de forma incremental;
- MPI requer reengenharia completa dos programas, pode ser usado em sistemas sem memória compartilhada;
- Pthread requer certa reengenharia, API requer uma certa iteração em mais baixo-nível.

- Diretivas de compilador:
 - C/C++:
#pragma omp
 - Fortran:
!\$omp

- A construção **parallel** é a construção fundamental que inicia uma execução paralela.
 - C/C++:
#pragma omp parallel [cláusula[[,]cláusula] ...] nova-linha
bloco-estruturado
 - Fortran:
!\$omp parallel [cláusula[[,] cláusula]...]
bloco-estruturado
!\$omp end parallel

- A construção **parallel** possui as seguintes cláusulas:
 - C/C++:
 - **if**(expressão-condicional)
 - **private**(lista)
 - **firstprivate**(lista)
 - **default**(**shared** | **none**)
 - **shared**(lista)
 - **copyin**(lista)
 - **reduction**(operador: lista)
 - **num_threads**(inteiro)

- Fortran:
 - **if**(expressão-condicional)
 - **private**(lista)
 - **firstprivate**(lista)
 - **default**(private | shared | none)
 - **shared**(lista)
 - **copyin**(lista)
 - **reduction**(operador: lista)
 - **num_threads**(inteiro)

- Exemplo em C:

```
#include <stdio.h>
```

```
int main() {
```

```
#pragma omp parallel
```

```
    printf("Hello world!\n");
```

```
    return 0;
```

```
}
```

```
$ gcc-4.2 -fopenmp \  
> -o hello hello.c
```

```
$ ./hello
```

```
Hello world!
```

```
Hello world!
```

```
$
```

- Algumas subrotinas da biblioteca:
 - `omp_set_num_threads`
 - `omp_get_num_threads`
 - `omp_get_max_threads`
 - `omp_get_thread_num`
 - `omp_get_num_procs`
 - `omp_in_parallel`

- Exemplo em C:

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>

int main() {
    int tid;
    if(omp_in_parallel()) printf("oops... parallel\n");
    #pragma omp parallel private(tid)
    {
        tid = omp_get_thread_num();
        if(tid == 0) {
            int tnum = omp_get_num_threads();
            printf("%d threads.\n", tnum);
        }
    }
}
```

- Exemplo em C (continuação):

```
        printf("Hello world! Thread %d.\n", tid);
        if(omp_in_parallel()) printf("parallel\n");
    }
    if(omp_in_parallel()) printf("oops again... parallel\n");

    return 0;
}
```

- Exemplo em C (saída em tela):

```
$ gcc-4.2 -fopenmp -lgomp hello2.c -o hello2
```

```
$ ./hello2
```

```
2 threads.
```

```
Hello world! Thread 0.
```

```
parallel
```

```
Hello world! Thread 1.
```

```
parallel
```

```
$
```

- A construção "loop" é uma construção para divisão de trabalho.

- C/C++:

```
#pragma omp for [cláusula[ [, ]cláusula] ...] nova-linha  
bloco-estruturado
```

- Fortran:

```
!$omp do [cláusula[[,] cláusula]...]  
bloco-estruturado  
!$omp end do [nowait]
```

- Uma cláusula importante na construções de "loop" é a cláusula **schedule**:

schedule(tipo[, tamanho])

- O tipo define como o trabalho é dividido e pode ser:
 - static – uniformemente entre as "threads";
 - dynamic – dinamicamente entre as "threads";
 - guided – dinamicamente entre as "threads", mas com tamanhos cada vez menores;
 - runtime – decidido em tempo de execução.

- Exemplo em C:

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main () {
    int i;
    #pragma omp parallel
    #pragma omp for
        for (i=1; i<5; i++) /* i is private by default */
            printf("i=%d thread=%d\n", i, omp_get_thread_num());
    return 0;
}
```

- Exemplo em C:

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main () {
    int i;
    #pragma omp parallel for
        for (i=1; i<5; i++) /* i is private by default */
            printf("i=%d thread=%d\n", i, omp_get_thread_num());
    return 0;
}
```

- Exemplo em C:

```
$ gcc-4.2 -fopenmp -lgomp ompfor.c -o ompfor
```

```
$ ./ompfor
```

```
i=3 thread=1
```

```
i=4 thread=1
```

```
i=1 thread=0
```

```
i=2 thread=0
```

```
$
```

- Variáveis de ambiente:
 - OMP_SCHEDULE
 - OMP_NUM_THREADS
 - OMP_DYNAMIC
 - OMP_NESTED

- Exemplo:

```
$ OMP_NUM_THREADS=4 ./ompfor
```

```
i=1 thread=0
```

```
i=4 thread=3
```

```
i=2 thread=1
```

```
i=3 thread=2
```

```
$
```

- A construção **sections** é uma construção para divisão de trabalho, onde cada **section** é executada em uma "thread".
 - C/C++:

```
#pragma omp sections [cláusula[ [, ]cláusula] ...] nova-linha  
{  
    [#pragma omp section nova-linha]  
        bloco-estruturado  
    [#pragma omp section nova-linha  
        bloco-estruturado]  
}
```

- Fortran:

!\$omp sections [cláusula[,] cláusula]...

[!\$omp section]

bloco-estruturado

[!\$omp section

bloco-estruturado]

!\$omp end sections [nowait]

- Exemplo em C:

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main () {
    int i;
    #pragma omp parallel sections private(i)
    {
        #pragma omp section
        for (i=1; i<5; i++) printf("loop=1 i=%d thread=%d\n", i,
            omp_get_thread_num());
        #pragma omp section
        for (i=1; i<5; i++) printf("loop=2 i=%d thread=%d\n", i,
            omp_get_thread_num());
    }
    return 0;
}
```

- Exemplo (saída):

```
$ OMP_NUM_THREADS=4 ./ompforsections
loop=1 i=1 thread=0
loop=1 i=2 thread=0
loop=1 i=3 thread=0
loop=1 i=4 thread=0
loop=2 i=1 thread=2
loop=2 i=2 thread=2
loop=2 i=3 thread=2
loop=2 i=4 thread=2
$
```

- Outras construções:
 - single – executada em uma "thread";
 - master – executada na "thread" principal;
 - critical – uma "thread" por vez;
 - barrier – "threads" aguardam outras chegarem a este ponto antes de continuarem a execução;
 - atomic – evita que uma região de memória seja atualizada simultaneamente por mais multiplas "threads";
 - flush – força o sincronismo da região de memória da "thread" com a memória principal.

Fabricante	Plataforma
Fujitsu/Lahey	Intel Linux
Fujitsu/Lahey	Fujitsu Solaris
HP	PA-RISC/Itanium HP-UX
HP	Tru64
IBM	PowerPC AIX/Linux
Intel	IA32/Itanium Linux/Windows
Intel	Intel Mac OS X
KAI Software Lab	Intel Linux/Windows
PGI	Intel Linux/Solaris/Windows
SGI	MIPS IRIX
Sun Microsystems	SPARC/x86/x64 Solaris
Crescent Bay Software	IA32/Itanium/x64/PowerPC Linux
Crescent Bay Software	SGI Altix
Crescent Bay Software	Mac OS X
gcc	Diversas

- DOWD, Kevin e SEVERANCE, Charles R. **High Performance Computing**. 2. ed. O'Reilly, 1998.
- OpenMP Architecture Review Board. **OpenMP Application Program Interface: Version 2.5**. 2005. Disponível em <<http://www.openmp.org/drupal/mp-documents/spec25.pdf>>. Acesso em 26/09/2007.
- OpenMP Architecture Review Board. **Compilers and Platforms**. 2007. Disponível em <<http://www.openmp.org/drupal/node/view/9#Compilers>>. Acesso em 26/09/2007.
- GCC team. **GCC 4.2 Release Series Changes, New Features, and Fixes**. 2007. Disponível em <<http://gcc.gnu.org/gcc-4.2/changes.html>>. Acesso em 29/09/2007.