

Arquiteturas Paralelas e Distribuídas

Compiladores paralelizadores

Eduardo Furlan Miranda

Abordagens para Explorar o Paralelismo

- Paralelismo Implícito
 - Mantém a sintaxe da codificação sequencial
 - O compilador traduz o código sequencial para sua forma paralela automaticamente
 - Oculta a complexidade do paralelismo ao programador
 - Compiladores mais complexos
 - Limitações na detecção automática de paralelismo
- Paralelismo Explícito :
 - Linguagens ampliadas com construtores específicos para paralelismo, ex.: OpenMP, MPI
 - Ou criação de novas linguagens, ex.: HPF, Linda
 - O programador especifica o que pode/deve ser executado em paralelo
 - Maior controle sobre o desempenho
 - Exige conhecimento profundo do algoritmo e da arquitetura

Compiladores vs. Paralelização

- Linguagens para Programação Paralela
 - Declarativas (Lógicas e Funcionais):
 - Paralelismo de granulação fina
 - Explorado naturalmente por compiladores específicos
 - Exemplos: Sisal, Val, Haskell
 - Imperativas:
 - Compiladores Paralelizadores:
 - Geram versões paralelas de programas sequenciais
 - Exigem pouco conhecimento extra do usuário
 - Desempenho modesto, mas útil para certas aplicações
 - Exemplos: Oxygen, OSCAR, PARADIGM, SUIF, Parafrase2, Cray
 - Extensões Paralelas (Bibliotecas):
 - Usam primitivas da linguagem hospedeira
 - Não exigem aprendizado de nova linguagem
 - Melhor desempenho que compiladores paralelizadores
 - Exemplos: PVM, MPI

Compiladores Paralelizadores

- Desafio Principal
 - Detectar paralelismo implícito em sequências de instruções
 - Requer análise de dependências de dados entre instruções
- Condições para Paralelismo
 - Se não houver dependências de dados, as instruções podem ser executadas simultaneamente
 - Se houver dependências, o compilador realiza otimizações
 - Rearranjo de índices em loops
 - Remoção de operações desnecessárias dentro de loop

Compiladores Paralelizadores

- Compiladores Paralelizadores
 - Laços de repetição (loops) em códigos sequenciais são o foco principal
- Tarefas do Compilador Paralelizador
 - Identificar regiões com potencial de paralelismo
 - Mapear o paralelismo na arquitetura da máquina alvo
 - Gerar e otimizar código paralelo

Técnicas e Exemplos de Compiladores Paralelizadores

6/16

- Arquiteturas e Técnicas
 - Arquiteturas Vetoriais
 - Compiladores vetorizadores convertem loops em instruções vetoriais
 - Operações são executadas em pipeline
 - Desempenho aumenta com o número de loops convertidos
 - Arquiteturas Multiprocessadas
 - Compiladores particionam instruções de loops entre processadores
 - Técnicas de paralelização e vetorização podem ser combinadas
- Exemplos de Compiladores Paralelizadores/Vetorizadores:
 - Oxigen, OSCAR, PARADIGM (Fortran)
 - SUIF (Fortran e C)
 - Parafrase2 (C)

Análise de Dependências de Dados

- Identificar dependências de dados para detectar paralelismo implícito e otimizar programas sequenciais
- Dependência Verdadeira (RAW - Read After Write)
 - Exemplo: $A = B + C \rightarrow D = A + 2$
 - A instrução 2 depende do valor de A gerado na instrução 1
- Antidependência (WAR - Write After Read)
 - Exemplo: $A = B + C \rightarrow B = D / 2$
 - A instrução 1 usa o valor antigo de B antes de ser atualizado na 2
- Dependência de Saída (WAW - Write After Write)
 - Exemplo: $A = B + C \rightarrow A = E + F$
 - A ordem de execução afeta o valor final de A
- Dependência de Controle:
 - Ocorre em desvios condicionais
 - Exemplo: `if (X >= 0) then A = A + 2`

Dependências em Laços de Repetição

- Dependência RAW entre as instruções 1 e 2 na mesma iteração

do I = 2, N

$A(I) = B(I) + C(I)$

$D(I) = A(I)$

end do

- Dependência RAW entre iterações (valor de A da iteração anterior)

do I = 2, N

$A(I) = B(I) + C(I)$

$D(I) = A(I-1)$

end do

- Dependência WAR (antidependência) entre iterações

do I = 2, N

$A(I) = B(I) + C(I)$

$D(I) = A(I+1)$

end do

Vetorização de Instruções

- Arquiteturas Vetoriais
 - Operações executadas em pipeline
 - Compiladores vetorizadores convertem loops em instruções vetoriais
- Código original

```
do I = 1, N
  A(I) = B(I+2) + C(I+1)
end do
```
- Código vetorizado
 - $A(1:N) = B(3:N+2) + C(2:N+1)$

- Dependências de dados exigem reordenação de instruções

do I = 1, N

$A(I) = B(I)$

$C(I) = A(I) + B(I)$

$E(I) = C(I+1)$

end do

Paralelização de Instruções

- Distribuir iterações de loops entre processadores em arquiteturas multiprocessadas
- Iterações Independentes. Paralelização possível no laço externo (I)
 - do I = 1, N
 - do J = 2, N
 - $A(I,J) = B(I,J) + C(I,J)$
 - $C(I,J) = D(I,J) / 2$
 - $E(I,J) = A(I,J-1)**2 + E(I,J-1)$
 - end do
 - end do

- Iterações Dependentes. Sincronização necessária devido à dependência entre iterações

```
do I = 2, N
```

```
  A(I) = B(I) + C(I)
```

```
  C(I) = D(I) * 2
```

```
  E(I) = C(I) + A(I-1)
```

```
end do
```

- Escalonamento em Blocos Contínuos
 - as iterações do loop são divididas em blocos contínuos, onde cada processador recebe um conjunto sequencial de iterações
- Auto-Escalonamento (Self-Scheduling)
 - as iterações são atribuídas dinamicamente aos processadores conforme eles ficam disponíveis

Linguagem Linda: Programação Paralela Baseada em Espaço de Tuplas

14/16

- Modelo de programação paralela baseado em espaço de tuplas (tuple space)
- Permite comunicação e sincronização entre processos de forma assíncrona
- Não depende de uma linguagem específica; pode ser integrada a várias linguagens (ex.: C, Fortran)
- Insere/remove/lê uma tupla do espaço compartilhado
- Foco em comunicação indireta e coordenação implícita
- Ideal para sistemas distribuídos e ambientes heterogêneos

Linguagem Java: Paralelismo Explícito com Threads e Concorrência^{15/16}

- Java oferece suporte nativo para programação paralela através de threads e bibliotecas de concorrência
- A linguagem é amplamente usada em sistemas distribuídos e multicore
- Possui recursos para threads, concorrência, e memória compartilhada
- Facilidade de uso com APIs bem documentadas
- Grande ecossistema e suporte para frameworks paralelos (ex.: Hadoop, Spark)

Linguagem HPF (High-Performance Fortran)

16/16

- Extensão da linguagem Fortran para programação paralela em sistemas de memória distribuída
- Principais Características
 - Diretivas de Paralelismo
 - Anotações no código (ex.: DISTRIBUTE, ALIGN) guiam o compilador na distribuição de dados e tarefas
 - Modelo de Dados Distribuídos
 - Arrays são divididos entre processadores para processamento paralelo
 - Foco em Granularidade Grossa
 - Adequado para problemas que envolvem grandes conjuntos de dado
 - Mantém a sintaxe familiar do Fortran
 - Alta performance em sistemas de memória distribuída