

Linguagens de montagem ARM - Desvios e processamento de dados

Ricardo Anido
Instituto de Computação
Unicamp

Instruções de desvio

Instruções de devio alteram o valor do registrador pc (que armazena o endereço da próxima instrução que deve ser executada), de forma que podemos controlar o fluxo de execução do programa.

- ▶ Podem ser *incondicionais* ou *condicionais*.

Bits de condição

- ▶ armazenam o estado resultante de algumas instruções do processador.
- ▶ Nem todas as instruções afetam todos os bits de condições; por exemplo, instruções de transferência de dados, como MOV ou LDR, não afetam nenhum bit de condição.
- ▶ No Arm são armazenados em um registrador de estado, chamado *CPSR*.
- ▶ Os bits de condição são usados para controlar os desvios condicionais.

Bits de condição

- ▶ C: vai-um (*carry*). Ligado (ou seja, tem valor 1) se a operação causou vai-um (*carry-out*) ou empresta-um (*carry-in*), desligado caso contrário.
- ▶ Z: zero. Ligado se o resultado foi zero, desligado caso contrário.
- ▶ N: sinal. Cópia do bit mais significativo do resultado; considerando aritmética com sinal, se N igual a zero, o resultado é maior ou igual a zero. Se N igual a 1, resultado é negativo.
- ▶ V: estouro de campo (*overflow*), para operações com números com sinal em complemento de dois. Ligado se ocorreu estouro de campo, desligado caso contrário. Calculado como o ou-exclusivo entre o vai-um do bit mais significativo do resultado e o vai-um do segundo bit mais significativo do resultado.

Condições para os desvios

| Código | Sufixo | Condição | Descrição |
|--------|--------|-------------------------|---------------------------------------|
| 0000 | EQ | $Z = 1$ | Igual |
| 0001 | NE | $Z = 0$ | Diferente |
| 0010 | CS | $C = 1$ | Maior ou igual, valor sem sinal |
| 0011 | CC | $C = 0$ | Menor, valor sem sinal |
| 0100 | MI | $N = 1$ | Negativo |
| 0101 | PL | $N = 0$ | Positivo ou zero |
| 0110 | VS | $V = 1$ | Estouro de campo, valor com sinal |
| 0111 | VC | $V = 0$ | Não estouro de campo, valor com sinal |
| 1000 | HI | $C = 1 \wedge Z = 0$ | Maior, valor sem sinal |
| 1001 | LS | $C = 0 \vee Z = 1$ | Menor ou igual, valor sem sinal |
| 1010 | GE | $N = V$ | Maior ou igual, valor com sinal |
| 1011 | LT | $N \neq V$ | Menor, valor com sinal |
| 1100 | GT | $Z = 0 \wedge (N = V)$ | Maior, valor com sinal |
| 1101 | LE | $Z = 1 \vee (N \neq V)$ | Menor ou igual, valor com sinal |
| 1110 | AL | - | Sempre |

Desvios com endereço alvo constante

$B\{cond\}$ endereço

onde

- ▶ *cond* é um sufixo de condição
- ▶ *endereço* é o endereço alvo do desvio, normalmente dado como um rótulo do programa, que deve estar dentro do intervalo

$$[pc - (2^{25} - 1), pc + 2^{25}]$$

Desvios com alvo constante

Exemplo:

```
bne  loop          @ desvio condicional
      b    fim          @ desvio incondicional
loop:                         @ um rótulo
...
fim:                          @ outro rótulo
...
```

Desvios por registrador

Formato geral:

$BX\{cond\} Rd$

Exemplo:

```
1      bxmi r10          @ desvio condicional  
2      bx    r8          @ desvio incondicional
```

Algumas Instruções de processamento

| COM | Nome | Operação |
|-----|-----------------------------------|--|
| SUB | Subtração | $Rd \leftarrow Rn - Operando2$ |
| ADD | Adição | $Rd \leftarrow Rn + Operando2$ |
| ADC | Adição com vai-um | $Rd \leftarrow Rn + Operando2 + C$ |
| SBC | Subtração com empresta-um | $Rd \leftarrow Rn - Operando2 + C - 1$ |
| RSC | Subtração reversa com empresta-um | $Rd \leftarrow Operando2 - Rn + C - 1$ |
| CMP | Comparação | $Rn = Operando2$ |
| CMN | Comparação negativa | $Rn + Operando2$ |

Instruções de processamento

- ▶ No ARM é possível escolher se a instrução de processamento de dados deve ou não atualizar os bits de condição.
- ▶ o bit S da instrução determina se o processador deve ou não atualizar os bits de condição
- ▶ em linguagem de montagem, usamos o sufixo "s" para indicar que a instrução deve atualizar os bits de condição (como "adds").

Instruções que armazenam o resultado

No ARM as instruções ADD e SUB são exemplos de instruções que armazenam o resultado. Formato geral em linguagem de montagem:

instr{cond}{S} Rd, Rn, Operando2

Exemplos:

| | | |
|------|---------------|--|
| add | r1,r2,r3 | @ adição @ r1 <-- r2 + r3 @ bits de condição não são atualizados |
| subs | r14,r14,#2048 | @ subtração @ r14 <-- r14 - 0x800 @ bits de condição são atualizados |

Instruções que não armazenam resultado

As instruções CMP (compara), CMN (compara com negação) não armazenam o resultado. Formato geral:

instr{cond} Rn, Operando2

Exemplo:

| | | |
|-----|---------|----------------------------|
| cmp | r1,r2 | © comparação simples |
| | | © [C,N,V,Z] <-- r1-r2 |
| cmn | r10,r12 | © comparação com negação |
| | | © [C,N,V,Z] <-- r10-(-r12) |