

アセンブリ言語例題解説

問

以下に示すのは、10 個の整数を入力として読み込んで、そのうちで偶数であるものだけを入力する MIPS アセンブリ言語プログラムである。スタックフレームに関する操作及び、main の呼び出し元に戻るための処理は簡単のため省略してある。参考のため、同じことを行なう C 言語のプログラムを左に並べて示した。

プログラム中の 6 か所の空欄ア～カを適切なアセンブリ言語表現で埋めなさい。なお、正答は一通りとは限らない。

C のプログラム	アセンブリ言語プログラム
<pre>#include <stdio.h> int main() { int i; int n; int r; for (i = 0; i < 10; i++) { scanf("%d", &n); r = n % 2; if (r == 0) { printf("%d\n", n); } } return 0; }</pre>	<pre>.data str: .asciiz "\n" .text .globl main main: li ア, 0 loop: イ \$t0, 10, end li \$v0, 5 syscall move \$t1, ウ rem \$t2, \$t1, 2 エ \$t2, \$0, skip move \$a0, オ li \$v0, 1 syscall la \$a0, str li \$v0, 4 syscall skip: addiu \$t0, カ, 1 b loop end:</pre>

ヒント 1: MIPS のアセンブリ言語命令 (または疑似命令) の一部を以下に示す:

<code>li Rdest, Imm</code>	即値 Imm を Rdest にロード
<code>move Rdest, Rsrc</code>	Rsrc の内容を Rdest に入れる
<code>addiu Rdest, Rsrc1, Imm</code>	Rsrc1 と即値 Imm の和を Rdest へ
<code>rem Rdest, Rsrc1, Src2</code>	Rsrc1 を Src2 で割った余りを Rdest へ
<code>la Rdest, label</code>	label が指すアドレスを Rdest へ
<code>b label</code>	無条件分岐
<code>beq Rs, Rt, label</code>	Rs と Rt が等しい時に分岐
<code>bne Rs, Rt, label</code>	Rs と Rt が等しくない時に分岐
<code>bge Rs, Rt, label</code>	$Rs \geq Rt$ の時に分岐
<code>bgt Rs, Rt, label</code>	$Rs > Rt$ の時に分岐
<code>ble Rs, Rt, label</code>	$Rs \leq Rt$ の時に分岐
<code>blt Rs, Rt, label</code>	$Rs < Rt$ の時に分岐
<code>syscall</code>	システムコール (番号は \$v0, 引数は \$a0, 返値は \$v0)
	システムコール 1 番は int の印刷
	システムコール 4 番は文字列の印刷

ヒント 2: 0 番レジスタ \$0 には常に 0 が入っている。

解法

C のプログラムを見ると、`i`, `n`, `r` の 3 つの変数がある。変数の値をどこにしまっているかを考えるのが一つのキーポイント。値はメモリにしまっても良いが、レジスタのほうが高速にアクセスできる。そこで変数はレジスタに割り付けられることが多いから、レジスタを使っている命令に着目しよう。

アセンブリプログラムを見ると `rem $t2, $t1, 2` という命令があるので、これに着目してみる。ヒントを見ると、これは `$t1` を 2 で割った余りを `$t2` に入れる命令である。これを C のプログラムと見比べると、`r = n % 2` (`n` を 2 で割った割りを `r` に格納) に相当することがわかる。従って、`r` が `$t2` に、`n` が `$t1` にあたることをわかる。

次に手がかりになりそうなのは、`for` 文のループ継続条件 `i < 10` である。10 という数値は他に出てこないから、アセンブリプログラムに 10 が出てきたら、このループ継続条件に対応する部分だと推測できる。`loop` というラベルがついている命令がそれである。`$t0` と 10 を比較してその結果によって `end` というラベルに分岐するかどうかを決めているようだ。従って、`$t0` が `i` だと考えられる。これで C の変数とレジスタの対応がわかった。ところで、`for` 文のループ継続条件の判定においては、「条件が成り立たなくなったらループの末尾に飛んでループを終わる」と考えれば良い、ということを前に説明した。つまり、`i >= 10` になったら `end` に飛べばよい。従って、`$t0` の値 ≥ 10 のとき分岐すればよいから、イ の欄には条件分岐 `bge` が入る。

あとは頭から見て行こう。C プログラムで最初に実行されるのは、`for` 文の初期化部 `i=0` である。`i` は `$t0` に割り当てられていたから、アセンブリコードでは、`$t0` に即値 0 を入れればよい。従って、ア は `$t0` である。

`scanf` に対応する入力処理をみよう。5 番のシステムコールで `int` を入力しているが、その返値は (ヒントを見ると) `$v0` に入る。`scanf` では変数 `n` に入力を読み込んでいるので、アセンブリコードでは `$t1` に入力値を入れるべきである。従って、`$v0` から `$t1` に値をコピーすべきだから、ウ 欄には `$v0` が入る。

次に `if` 文を見る。`r = n % 2` の直後が `if` 文だから、アセンブリコードでは `rem` 命令の直後と考えられる。`$t2` と 0 を比べた結果によりラベル `skip` を飛ぶかどうかを決めていると考えられる。`r=0` が成立しないときに `r` の印刷処理を飛び越せばいいから、エ に入るのは `bne` である。

printf 文を見る。n の値を印刷するので、システムコールの引数として n の値、すなわち \$t1 の値を \$a0 (システムコールの引数を入れるレジスタ) に入ればよい。従って、オ は \$t1 である。このあともう一回印刷のためのシステムコールをしているが、2 回目は改行 ("\n") を印刷しているだけである。

if 文の処理が終わったら、for 文の i++ に相当する処理をしてからループの先頭に分岐する。i++ は i=i+1 と考えられるので、アセンブリコードでは、\$t0 の値に 1 を加算してその結果をまた \$t0 に入ればよい。従って、ウ は \$t0 である。