

Bajcsi Levente

XAO5ER

Előadó/gyakorlatvezető/laborvezető: Renczes Balázs

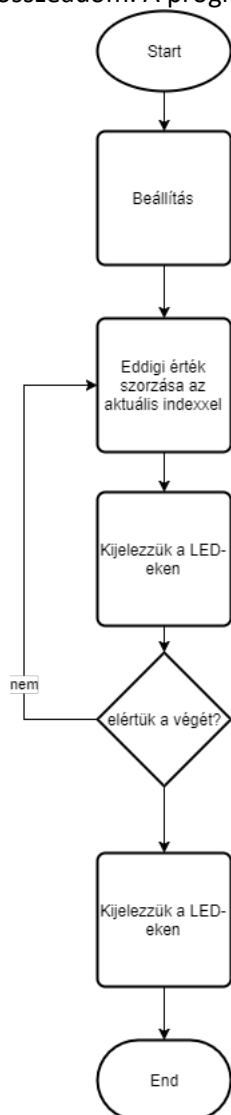
Faktoriális generátor program MiniRISC-re, érték a memóriában BCD-ben, amíg > GOOGOL! (70!)

A feladat megvalósításában a lehető legegyszerűbb módszert választottam: $f(0) = 1$, és minden $f(n) = f(n-1) * n$.

Mivel az utasításkészlet nem tartalmaz szorzást, főleg nem ekkorát, más módszert kellett kitalálnom. A megoldás, amit kitaláltam, abból áll, hogy egy háromszorosan egymásba ágyazott ciklusban összeadok, aminek a vége egy nagyszámokkal történő szorzás lesz. Ehhez először lemásolom az aktuális értéket a memória második feléből az első felébe, majd ezt az értéket adom hozzá az eredeti helyen lévő adatokhoz n-szer minden ciklusban. Ez egy nagyon nem optimális megoldás, sokféleképpen lehetne optimalizálni – ebből az én megoldásom csak azt tartalmazza, hogy minden $n > 10$ számra először 4 bittel balra shifteli az egész értéket, amivel egy helyiértékkel nőtt minden BCD számjegy, tehát egy 10-zel való szorzást valósítottam meg.

Ez a megoldás maximum $84! < 10^{(0x40*2)} < 85!$ számokat képes megjeleníteni, tehát max 84!-ig mehetünk.

A programom moduláris, azaz a moduljait egyesével is lehet használni – ilyen pl. az a függvény, ami lenullázza a legelején a teljes memóriát (ezt nem tehetjük alaptól fel, hogy 0), vagy ilyen a BCD összeadóm. A program fő váza a következő modell szerint működik:



A teljes program vázának részletezése ASM modellel túl hosszú lenne, ezért csak szóban fejttem ki (illetve a programban szinte minden sor végén van comment, hogy épp mint tettem az adott sorban):

Beállítás

- Felhasznált regiszterek lenullázása (XOR önmagával)
- Memóriaterület lenullázása
- Kezdőérték (0! = 1) memóriába írása

Szorzás

- Adott értéket a memória felső részébe átmásoljuk
- Elimináljuk az első tíz összeadást (ha tudjuk)
- Hozzáadjuk a lemásolt értéket az eredetihez n-szer
 - o *addbcd* segítségével az egész alsó 0x40 byte-ot adjuk a teljes felső 0x40 byte-hoz

LED

- Megszámoljuk a tízeseket
- Levonjuk a tízesek számát (*10) az egyesekből
- Össze VAGY-oljuk a két értéket
- Kiírjuk ezt a LED-ekre

Végérték

- Definiálva van (alaptól 84, ez a legnagyobb érték)

LED

- Megszámoljuk a tízeseket
- Levonjuk a tízesek számát (*10) az egyesekből
- Össze VAGY-oljuk a két értéket
- Kiírjuk ezt a LED-ekre, ekkor olvassuk ki a memória felső 40 byte-ját

End

- Tartjuk az értéket

A kód maga (.lst file): [GitHub Link](#)

```

1 LOGSYS MiniRISC v2.0 assembler v1.0 list file
2 Copyright (C) 2013 LOGSYS, Tamas Raikovich
3 Source file: fakultaet-1.s
4 Created on : 08/12/2017 21:05:26
5
6 S Addr Instr Source code
7 -----
8 DEF SIZE 0x80
9 DEF HALF 0x40
10 DEF LD 0x80
11 DEF END 0x54
12 ;A feladatunk tulajdonképpen egy 100-as számrendszerben lévő kaszkadosított összeadó realizálása
13
14 CODE
15 C 00 F060 xor r0, r0 ;lenullazzuk a számlálót
16 C 01 F161 xor r1, r1 ;lenullazzuk a segedregisztert
17 C 02 C280 mov r2, #SIZE[80] ;betöltjük r2-be a kinullazandó terület méretét
18 C 03 null: ;Memóriaterület nullázása, hogy ne legyen benne szemet
19 C 03 F190 mov (r0), r1 ;az r0 által jelzett helyre r1 értéket (0) kiírni
20 C 04 0001 add r0, #0x01 ;a mutatót növeljük
21 C 05 F0A2 cmp r0, r2 ;teszteljük, hogy elértük-e a végét
22 C 06 B203 jnz null[03] ;ha nem, akkor visszamegyünk a loop elejére
23 C 07 _start: ;itt kezdődik a valódi program
24 C 07 C101 mov r1, #0x01 ;a segedregiszterbe 1-et töltünk, ami a kezdőérték
25 C 08 C080 mov r0, #SIZE[80] ;
26 C 09 2001 sub r0, #0x01 ;az utolsó byte-ra állítjuk a mutatót
27 C 0A F190 mov (r0), r1 ;Kezdőérték, 0! = 1 (definíció alapján)
28
29 C 0B FD6D xor r13, r13 ;lenullazzuk a carryt
30
31 C 0C F060 xor r0, r0 ;lenullazzuk a mutatót
32 C 0D loop:
33 C 0D B939 jsr copy_second_half[39] ;a memória második felet lemasoljuk az első felebe
34 C 0E F161 xor r1, r1 ;lenullazzuk a segedregisztert, ebben fogunk a szubrutinban számolni a felfelé
35 C 0F F8C0 mov r8, r0 ;elmentjük r0 értéket
36 C 10 0801 add r8, #0x01 ;növeljük ezt az értéket (így tudjuk használni, ld. tizedesek)
37 C 11 B923 jsr tizedesek[33] ;a tizedeseket elimináljuk, hogy jóval kevesebb számításra kelljen véghezvinni
38 C 12 B942 jsr inner_loop[42] ;a belső loop, ami arra van, hogy az összeadásokat elvégezzük
39 C 13 0001 add r0, #0x01 ;növeljük a számláló értéket
40 C 14 B918 jsr display_led[18] ;kijelmezük a LED-eken (BCD)
41 C 15 A054 cmp r0, #END[54] ;ha elértük a definiált végértéket (END=83)
42 C 16 B20D jnz loop[0D] ;akkor már nem térünk vissza a loop elejére, amúgy igen
43 C 17 end: ;
44 C 17 B017 jmp end[17] ;megtartjuk ezt az állapotot, elértük a végértéket
45
46
47 C 18 display_led:
48 C 18 F8C0 mov r8, r0 ;elmentjük r0 értéket, hogy azt ne bantuk
49 C 19 F969 xor r9, r9 ;lenullazzuk a segedregisztert, amiben a BCD kód fog előállni
50 C 1A display_loop:
51 C 1A A80A cmp r8, #0x0A ;ha már az érték kisebb, mint 10, akkor végeztünk,
52 C 1B B51F jn display[1F] ;akkor mehetünk a display label-re
53 C 1C 0901 add r9, #0x01 ;növeljük a tizedesek számát (majd SWP-zzük)
54 C 1D 280A sub r8, #0x0A ;levonunk tízet a számból
55 C 1E B01A jmp display_loop[1A] ;vissza a loop elejére
56 C 1F display:
57 C 1F 7900 swp r9 ;felcseréljük az alacsony és a felső 4 bitet, ezzel egy helyiértékkel feljebb kerül az értékes rész
58 C 20 F859 or r8, r9 ;össze VAGY-oljuk az alacsony és a felső digitet
59 C 21 9880 mov LD[80], r8 ;kiírjuk ezt a LED sorra
60 C 22 BA00 rts ;
61
62 C 23 tizedesek:
63 C 23 A80A cmp r8, #0x0A ;ha hozzáadunk tízet, és ez az érték nagyobb, mint r0, akkor visszaterünk, nem csinálunk már semmit
64 C 24 B529 jn ret_tizedesek[29] ;
65
66 C 25 B92A jsr shift_left[2A] ;ha van benne egész tízes, balra shifteljük fel byte-tal
67 C 26 280A sub r8, #0x0A ;levonunk tízet az értékekből
68 C 27 F1C0 mov r1, r0 ;betöltjük r1-be r0 értéket,
69 C 28 F128 sub r1, r8 ;másként kivonjuk belőle a maradékot - ennnyit összeadást kell elvégezni a tízes szorzás után
70 C 29 ret_tizedesek:
71 C 29 BA00 rts ;
72
73 C 2A shift_left:
74 C 2A FD6D xor r13, r13 ;lenullazzuk a carry regisztert
75 C 2B C380 mov r3, #SIZE[80] ;betöltjük az utolsó byte címet (+1)
76 C 2C shift_left_loop:
77 C 2C 2301 sub r3, #0x01 ;a mutatót egyet visszaállítjuk
78 C 2D A340 cmp r3, #HALF[40] ;ha már a felénél lejjebb tartunk, kilépünk a loopból, végeztünk
79 C 2E B538 jn ret_shift_left[38] ;ha elérjük az alacsony felet a memóriában, akkor abbahagyjuk
80 C 2F FCD3 mov r12, (r3) ;betöltjük az aktuális byte-ot
81 C 30 7C00 swp r12 ;megcseréljük az alacsony és a felső 4 bitet
82 C 31 FECC mov r14, r12 ;elmentjük r14-ben ezt az értéket
83 C 32 4CF0 and r12, #0xF0 ;also negy byte minket nem érdekel
84 C 33 FC5D or r12, r13 ;összevagyoljuk a carryvel, amirol tudjuk, hogy negy bit van benne, raadasul alul
85 C 34 FC93 mov (r3), r12 ;visszaírjuk a memóriába
86 C 35 4E0F and r14, #0x0F ;az elmentett beolvasott felső 4 bitet tartjuk meg (swp után vagyunk)
87 C 36 FDCE mov r13, r14 ;és ezt beírjuk a carrybe
88 C 37 B02C jmp shift_left_loop[2C] ;
89
90 C 38 ret_shift_left:
91 C 38 BA00 rts ;
92
93 C 39 copy_second_half:
94 C 39 F363 xor r3, r3 ;lenullazzuk a mutatót
95 C 3A F4C3 mov r4, r3 ;Memóriaterület lemasolása
96 C 3B 0440 add r4, #HALF[40] ;lemasoljuk az éppen aktuális címet
;hozzaadjuk a forrás címéhez a memória felének nagyságát

```

Bajcsi Levente

XAO5ER

Előadó/gyakorlatvezető/laborvezető: Renczes Balázs

```
97 C 3C F1D4 mov r1, (r4) ;betöltjük a forrás értéket
98 C 3D F193 mov (r3), r1 ;kírtjuk a célba
99 C 3E 0301 add r3, #0x01 ;noveljük a mutatót
100 C 3F A340 cmp r3, #HALF[40] ;ha a felenel tartanánk, vegeztünk
101 C 40 B23A jnz copy[3A]
102 C 41 BA00 rts
103
104 C 42 inner_loop: ;tudjuk, hogy r0: vegezték, r1: számoloregiszter
105 C 42 F0A1 cmp r0, r1 ;amíg nem lesz r0=r1, addig összeadjuk az eredeti számot (amit lemasoltunk) onmagához
106 C 43 B148 jz return[48]
107 C 44 0101 add r1, #0x01 ;noveljük a számoloregisztert
108 C 45 C701 mov r7, #0x01 ;ezt elmentjük az r7-ben
109 C 46 B949 jsr inner_inner_loop[49] ;a belso-belso fgv meghívása
110 C 47 B042 jmp inner_loop[42] ;elejéről ismét
111
112 C 48 return: ;visszatérünk a szubrutinból
113 C 48 BA00 rts
114
115 C 49 inner_inner_loop: ;az összeadás megvalósítása-a teljes felso felehez hozzáadjuk a teljes also felet-hasonlít a lemasolashoz
116 C 49 C280 mov r2, #SIZE[80]
117 C 4A F227 sub r2, r7
118 C 4B FED2 mov r14, (r2)
119 C 4C F5C2 mov r5, r2
120 C 4D 2540 sub r5, #HALF[40]
121 C 4E FFD5 mov r15, (r5)
122 C 4F B956 jsr addbod[56] ;segédfgv, ami r14-ben és r15-ban lévő értékeket az r13 segédregiszter segítségével összeadja
123 C 50 FE92 mov (r2), r14
124 C 51 A740 cmp r7, #HALF[40] ;ha a memória felenel vagyunk, vegeztünk
125 C 52 B655 jnn inner_return[55]
126 C 53 0701 add r7, #0x01 ;noveljük a számlalót
127 C 54 B049 jmp inner_inner_loop[49]
128 C 55 inner_return:
129 C 55 BA00 rts
130
131 C 56 addbod: ;Tudjuk, hogy r14: első operandus, r15: második, r13: carry
132 C 56 FACE mov r10, r14 ;elmentjük lx
133 C 57 FB6B xor r11, r11 ;lenullazzuk a statuszregisztert
134 C 58 F9CF mov r9, r15 ;eltávolítjuk r15 értéket
135 C 59 second:
136 C 59 4F0F and r15, #0x0F
137 C 5A 4E0F and r14, #0x0F ;also negy bit
138 C 5B FE0D add r14, r13 ;hozzaadjuk az előző carryt az első operandushoz
139 C 5C CD00 mov r13, #0x00 ;nem tudjuk xorolni, mert a carry flag jó, ha megmarad, de nullaznunk kell
140 C 5D 1D00 adc r13, #0x00 ;az esetleges carryt megőrizzük
141 C 5E FE0F add r14, r15 ;összeadjuk a két operandust
142 C 5F 1D00 adc r13, #0x00 ;az esetleges carryt megőrizzük ismét
143 C 60 too_big:
144 C 60 AE0A cmp r14, #0x0A ;ennel nagyobbegyenlő szám nem lehet BCD
145 C 61 B765 jv skip[65]
146 C 62 0D01 add r13, #0x01 ;egyért biztosan kell adni a carryhez
147 C 63 2E0A sub r14, #0x0A ;levonunk belőle tízet, hogy az egyeseket kapjuk
148 C 64 B060 jmp too_big[60]
149 C 65 skip:
150 C 65 AB00 cmp r11, #0x00 ;itt már r14-ben biztosan egy valid, 10 alatti BCD szám van
151 C 66 B26E jnz ret[6E] ;ha már egyszer lefutott, akkor vegeztünk, ha ez az első, akkor megyünk tovább
152 C 67 0B01 add r11, #0x01 ;jelezzük, hogy egyszer már eljutottunk ide
153 C 68 FCCE mov r12, r14 ;az első negy bitet elmentjük r12-ben, ez már megvan
154 C 69 7A00 swp r10 ;r10 bitjeit felcseréljük
155 C 6A FECA mov r14, r10 ;ezt beletöltjük r14-be
156 C 6B FFC9 mov r15, r9 ;az elmentett r15-öt visszatöltjük bele (r9-ben volt eddig)
157 C 6C 7F00 swp r15 ;és ennek is megcseréljük a bitjeit
158 C 6D B059 jmp second[59] ;újrakezdjük
159 C 6E ret:
160 C 6E 7E00 swp r14 ;felcseréljük r14 bitjeit, ezzel egy helyiértékkel magasabbra kerül
161 C 6F FESC or r14, r12 ;összeeselve az egyesekkel megkapjuk a számot magát, ezt r14-ben fogjuk újra használni
162 C 70 BA00 rts
163
```