



دانشگاه صنعتی امیرکبیر
(پلی تکنیک تهران)
دانشکده مهندسی برق

مقطع
کارشناسی

عنوان
مسیریابی

درس
معماری کامپیوتر

نگارش
زهرا عربی
9523083

استاد
دکتر راعی

دی ماه 1397

1- الگوریتم:

در این کد به گونه ای میتوان گفت که از روش بازگشتی استفاده شده بدین صورت که مختصات ابتدایی و انتهایی در هزارتو را مشخص میکنیم. از نقطه ی شروع، شروع به حرکت میکنیم و با هر بار جا به جایی مختصات نقطه ی جدید را با نقطه ی انتهایی مقایسه میکنیم و اگر برابر نباشد حرکت را ادامه میدهیم و این کار را تا انجایی تکرار میکنیم که به نقطه ی انتهایی برسیم و پس از آن برنامه متوقف میشود.

4 نوع حرکت داریم:

پایین: شماره ی سطر یکی اضافه میشود ولی شماره ی ستون ثابت میماند.
بالا: شماره ی سطر یکی کم میشود ولی شماره ی ستون ثابت میماند.
راست: شماره ی سطر تغییری نمیکند ولی شماره ی ستون یکی اضافه میشود.
چپ: شماره ی سطر تغییری نمیکند ولی شماره ی ستون یکی کم میشود.
از نقطه ی شروع و سپس در ادامه برای هر نقطه 4 حرکت را چک میکنیم در صورتی که مختصات جدید به عدد 1 ختم شود، مجاز به حرکت است در غیر اینصورت مجاز به حرکت نیست. (روی مسیر آمده نیز نمیتواند بازگشتی داشته باشد).
ترتیب حرکت ها و اولویت ان ها برای این کد مهم نیست چون برای هر نقطه ی جدید هر 4 حرکت باید چک بشود و از بین 4 حرکت فقط مجاز به انتخاب یکی می باشد.
در صورتیکه مسیری از نقطه ی ابتدا به انتها وجود نداشته باشد؛ کد الگوریتم را دنبال کرده تا به نقطه ی بن بست برسد و سپس برنامه متوقف می شود.

2- توضیح کد:

```
ldr    r0, rownum    ; r0 := M[rownum] = 8
adr    r1, rows       ; r1 := rows
```

ابتدا مرتبه ی ماتریس که با rownum مشخص میشود را در رجیستر r0 میریزیم. سپس آدرس متغیری که حاوی آدرس های اول هر سطر است را در r1 میریزیم.

```
sub     r6, r0, #1
add     r4, r1, r6, lsl #2 ; r2, r3, r4, r5 all address
ldr     r5, [r4]
sub     r6, r6, #1
add     r5, r5, r6
```

در اینجا میخواهیم آدرس انتهایی مسیر را بیابیم. طبق فرمول گفته شده در سوال پایان همیشه در خانه ی 1- $a(a-1)$ قرار دارد. پس برای محاسبه ی آدرس سطر و ستون چنین میکنیم:

(1 - مرتبه ی ماتریس) $\times 4$ + آدرس سطر اول = آدرس خانه ی پایان
(2 - مرتبه ی ماتریس) + آدرس ستون اول = آدرس ستون خانه ی پایان

بدین ترتیب آدرس ها را محاسبه میکنیم و سطر خانه ی پایان را در r4 و ستون خانه ی پایان را در r5 میریزیم.

```
add     r2, r1, #+4
ldr     r3, [r2]
add     r3, r3, #+1
```

در اینجا آدرس خانه ی شروع را به دست می آوریم. که همیشه خانه ی شروع در سطر دوم (چون آدرس سطر ها کلمه هستند 32 بیت 32 بیت یعنی 4 بایت 4 بایت اضافه می شوند.) و ستون دوم (آدرس ستون ها 1 بایتی هستند.) قرار دارد. آدرس سطر را در رجیستر r2 و آدرس ستون را در رجیستر r3 قرار میدهیم و محتویات خانه ی ماتریس همان محتویات رجیستر r3 می باشد.

```
Add    r10, r0, #+2
```

اینجا شمارشگری میسازیم تا خانه های ماتریس را به صورت دسیمال بشمارد و در تابع پرینت این رجیستر را در مغیر prout برای نمایش میریزیم.
مقدار اولیه ی این متغیر (مرتبه ی ماتریس + 2) میباشد.
اگر حرکت رو به بالا یا پایین داشته باشیم از مقدار آن به اندازه ی مرتبه ی ماتریس کم یا به مقدار آن به اندازه ی مرتبه ی ماتریس اضافه میشود.
اگر حرکت به سمت راست یا چپ داشته باشیم به مقدار یکی اضافه یا کم میشود.

LDR r8,proute

محتوای متغیر prout را در r8 قرار میدهیم. prout یک اشاره گر به rout متغیر نوشتنی ما میباشد. محتوای prout آدرس rout میشود.

mov r11,#0

به رجیستر r11 مقدار اولیه صفر میدهیم. این رجیستر برای ثبت جهت حرکت قبلی استفاده میشود برای اینکه رو مسیر قبلی باز نگردیم. برای مثال هنگامی که هر کدام از حرکت ها انجام شدند این رجیستر مقدار به خصوصی میگیرد. (بعد از حرکت پایین 1 میشود. بعد از حرکت راست 2 میشود. بعد از حرکت بالا 3 میشود و بعد از حرکت چپ 4 میشود). برای هر حرکت ابتدا باید این رجیستر چک بشود بدین صورت که اگر حرکت قبلی در جهت پایین بوده باشد نمیتواند حرکت بالا داشته باشد یا اگر حرکت قبلی در جهت راست بوده باشد نمیتواند حرکت چپ داشته باشد.

```
ldr    r6,[r3]
cmp    r6,#1
bl     print
bal    endpoint
```

در این مرحله محتوای خانه ی اول را در رجیستر r6 میریزیم و آن را با یک مقایسه میکنیم اگر مساوی بود و اگر مساوی بود وارد تابع پرینت شود. (که البته میدانیم همواره این شرط برقرار است زیرا خانه ی شروع باید یک باشد) و بعد از آن باید به endpoint بپردازد. با دستور bal فضایی قبل از endpoint به وجود می آوریم که توابع دلخواه را که نمیخواهیم اول برنامه اجرا شوند و فقط در صورتی که صدا زده شوند اجرا شوند را قرار دهیم.

```
print    STR    r10,[r8]    ; M[rout] := r2 = 11
add      r8,r8,#+4
mov      r15,r14
```

محتوای rout مقدار رجیستر r10 میشود. سپس آدرس rout یا r8 را به اندازه ی یک کلمه (4 بایت) افزایش میدهیم. که عدد بعدی در خانه ی حافظه ی بعدی چاپ شود. سپس با دستور mov ، r14 که دارای آدرس برگشت است را در pc قرار میدهیم تا از تابع (ساب روتین) خارج شده و به ادامه ی کد اصلی برگردیم.

```
endpoint    cmp    r2,r4
             bhi    endloop
             bne    down
             cmp    r3,r5
             bhi    endloop
```

```

bne    down
bl     print
bal    endloop

```

نقطه ی endpoint نقطه ی بازگشتی کد میباشد در آدرس سطر نقصه ی فعلی با نقطه ی انتهایی چک میشود و سپس آدرس ستون آن با نقطه ی انتهایی چک میشود. اگر مختصات نقطه ی فعلی بزرگتر از نقطه ی انتهایی باشد باید برنامه تمام شود در غیر اینصورت اگر مختصات ها برابر نباشد باید وارد دستور حرکت ها بشویم و اگر هیچ کدام از شرط های بالا نبود یعنی مختصات موجود با مختصات نهایی یکی شده در این صورت باید وارد تابع پرینت شود و بعد از آن برنامه باید تمام شود.

```

down      cmp    r11,#+3
          beq    right
          add    r7,r2,#+4
          ldrb   r9,[r3,r0]
          cmp    r9,#1
          bne    right
          mov    r2,r7
          add    r3,r3,r0
          add    r10,r10,r0
          mov    r11,#1
          bl     print

```

اولین حرکت را پایین در نظر گرفته شده. ابتدا باید چک بشود که حرکت رو به سمت بالا نباشد (اگر حرکت قبلی رو به سمت بالا باشد یعنی $r11=3$) در اینصورت این حرکت مجاز نیست و باید به حرکت بعدی برود.

شماره ی سطر آن باید 4 بایت اضافه شود و متناسب با آن شماره ی ستون آن نیز اضافه شود تا بتوان محتوای آن را چک کرد اگر 1 بود شماره ی سطر و ستون تغییر پیدا میکند (حرکت کرده) شمارنده با توجه به نوع حرکت اضافه میشود و $r11$ با توجه به نوع حرکت مقدار مخصوص آن را میگیرد و سپس باید وارد تابع پرینت شود تا شماره ی خانه ی جدید را چاپ کند.

```

right     cmp    r11,#4
          beq    up
          add    r7,r3,#1
          ldrb   r9,[r7]
          cmp    r9,#1
          bne    up
          mov    r3,r7
          add    r10,r10,#1
          mov    r11,#2
          bl     print

```

حرکت سمت راست همانند حرکت پایین است با این تیرای حرکت سمت راست باید چک بشود که حرکت قبلی چپ بوده است یا خیر. اگر چپ باشد مجاز به حرکت راست نیستیم. در حرکت راست فقط شماره ی ستون عوض میشود و شماره ی سطر ثابت باقی می ماند. و بقیه ی مراحل و توضیحات همانند حرکت پایین است.

```
up      cmp    r11,#1
        beq    left
        sub    r7,r2,#4
        sub    r12,r3,r0
        ldrb   r9,[r12]
        cmp    r9,#1
        bne    left
        mov    r2,r7
        mov    r3,r12
        sub    r10,r10,r0
        mov    r11,#3
        bl     print
```

در حرکت بالا حرکت قبلی نباید پایین باشد. برای حرکت بالا شماره ی سطر چهار بایت کم میشود و شماره ی ستون متناسب با آن کم میشود. و این کم کردن و چک کردن در یک مرحله با توجه به ارور های برنامه انجام پذیر نبود بنابراین در دو مرحله (ابتدا کم میکنیم و سپس مقدار آن را چک میکنیم) نوشته شد. بقیه ی توضیحات مشابه حرکت های قبلی است.

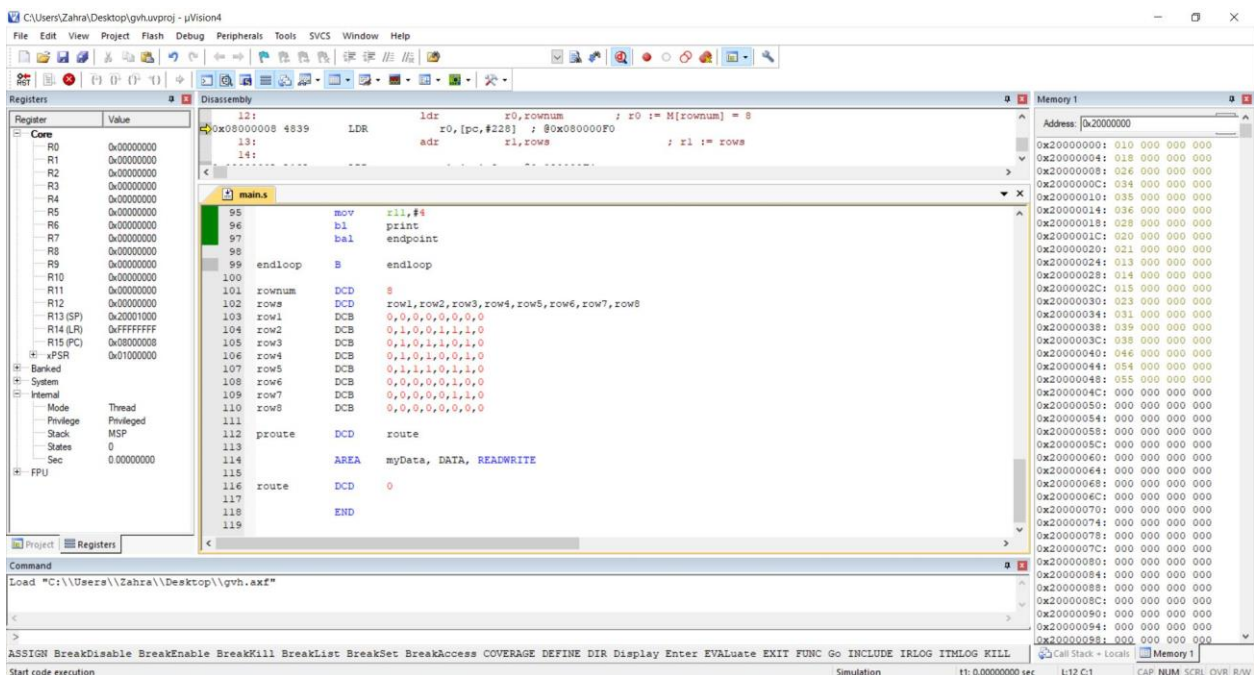
```
left    cmp    r11,#2
        beq    endpoint
        sub    r7,r3,#1
        ldrb   r9,[r7]
        cmp    r9,#1
        bne    endpoint
        mov    r3,r7
        sub    r10,r10,#1
        mov    r11,#4
        bl     print
        bal    endpoint
```

```
endloop      B      endloop
```

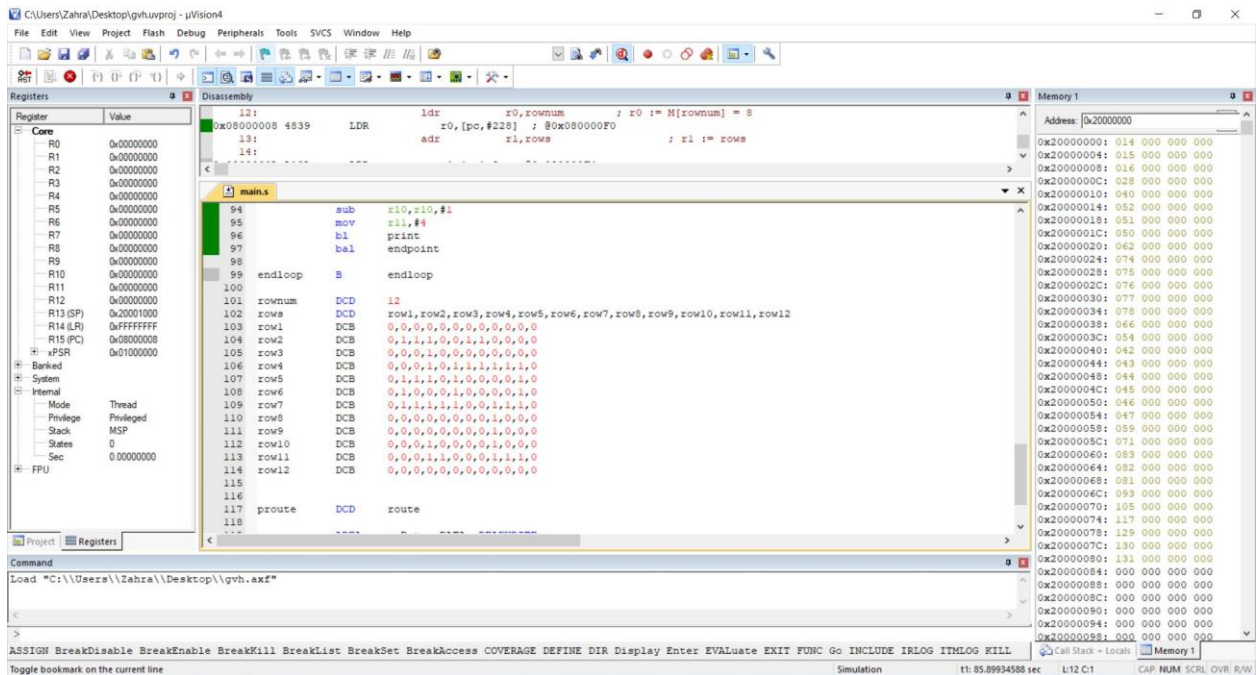
حرکت سمت چپ زمانی مجاز است که حرکت قبلی راست نباشد.

در حرکت سمت چپ شماره ی سطر تغییر نمیکند و فقط شماره ی ستون یکی کم میشود که همانند حرکت بالا کم کردن و چک کردن در دو مرحله صورت گرفته است. بقیه ی توضیحات شبیه حرکت های بالایی است. و در اخر حلقه ی بی نهایت endloop را داریم که برای اتمام برنامه ها به کار برده میشود.

3- تصاویری از نتایج:



ماتریس 8*8



ماتریس 12*12