



## مسئله‌ی ۱.

به قطعه کد زیر توجه کنید. فرض کنید مقادیر  $i$  و  $j$  در ابتدا مشخص هستند و در انتهای کد فقط به مقدار متغیر  $x$  نیاز داریم.

### الف

پس از مشخص کردن Basic Block ها، CFG متناظر با این کد را رسم کنید.

### ب

به کمک بهینه‌سازی‌های محلی تا حد ممکن کد را ساده کنید.

```
1. a = 2 * i
2. b = a + i
3. x = a + b
4. if i > j goto 9
5. d = b + 3
6. e = b
7. b = e + 3
8. goto 14
9. c = 8
10. x = c * x
11. if x > 5 goto 5
12. a = 7
13. b = 12
14. x = x + b
```

## مسئله‌ی ۲.

قطعه کد زیر را در نظر بگیرید.

الف

activation tree متناظر با این قطعه کد را رسم کنید.

ب

run-time stack را قبل و بعد از بازگشتن از تابع h رسم کنید.

```
program main()
  var a,b:int;
  procedure h(i:int)
    var c:int;
    c = i + 5;
    b = c + a;
  end h;
  procedure f(i:int)
    var d,e:int;
    procedure g(j:int)
      d = d + j;
      if (j > 1) g(j - 1);
      else a = d;
    end g;
    e = i - 1;
    g(e);
  end f;
  f(3);
  h(5);
end main;
```

### مسئله‌ی ۳.

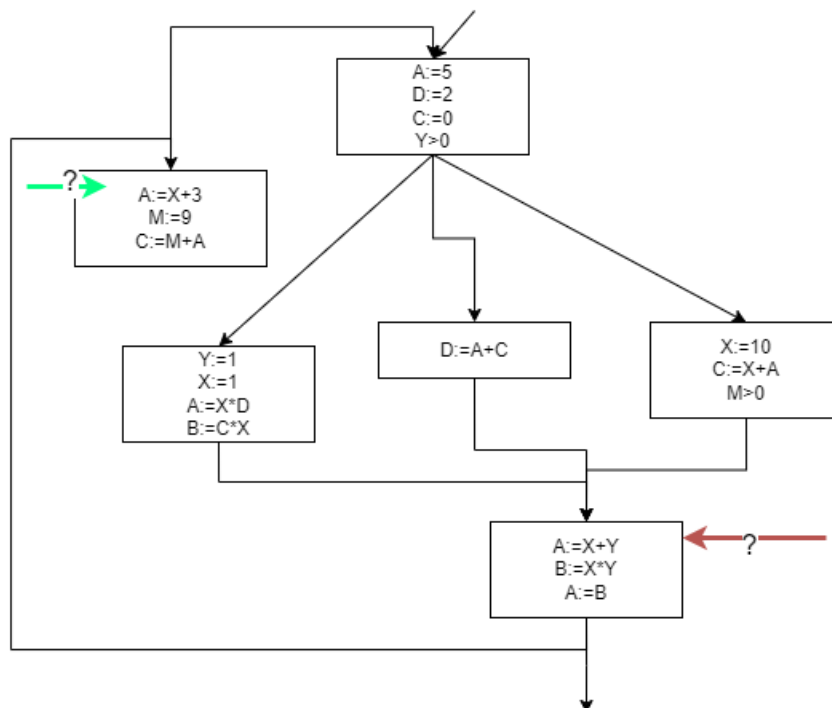
برنامه زیر را در نظر بگیرید

#### الف

پس از اجرای الگوریتم constant propagation تا تکمیل، dataflow information صحیح را برای A، B و C در نقطه مشخص شده به دست آورید (فلش قرمز رنگ)

#### ب

پس از اجرای الگوریتم liveness analysis تا تکمیل، کدام یک از متغیرها در نقطه مشخص شده فعال هستند؟ فرض کنید همه متغیرها در هنگام خروج مرده باشند. (فلش سبز رنگ)



## مسئله ۴.

فرض کنید در انتهای کد زیر، فقط e زنده است.

الف

control flow graph این کد را رسم کنید

ب

Liveness analysis را انجام دهید

ج

register inference graph را رسم کنید

د

تعداد مینیمم رجیسترهای مورد نیاز را به دست آورید

```
L0: e := 0
b := 0
d := 2
a := 9
L1: a := b + 2
c := d + 5
d := d + 10
c := d + c
e := e - c
f := b * a
b := b * b
if e < f goto L3
L2: e := e + f
goto L4
L3: e := e + 2
b := e + 2
a := e - 2
L4: d := d + 4
d := b * b
if b != e goto L1
```