طراحي كامپايلرها

نیمسال دوم ۹۹_۹۸ نام و نام خانوادگی: حسن ذاکر



پاسخ تمرین سری چهارم محیطهای زمان اجرا موعد تحویل: ۹۹/۱۰/۱۱

مسئلهي ١. طراحي DFA

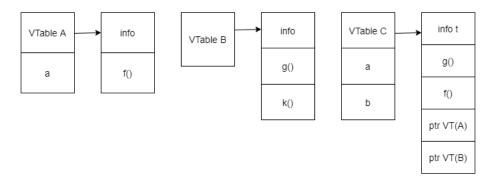
باسخ.

مسئلەي ٢.

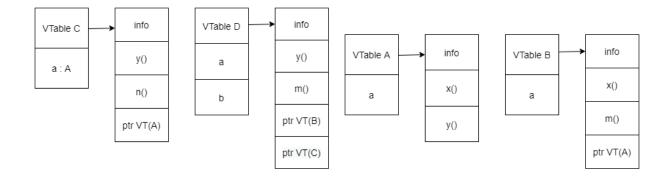
پاسخ

				VTable C
VTable A		VTable B		а
	-			b:A
а		С		c : B
b		d		d
			'	
				е

٠١



٠٢.



٠٣

مسئلهى ٣. مساله ٣

پاسخ. کد tac

```
main:
    BeginFunc 8; //allocate 8 bytes for locals and temporary
2
       registers for function main
    _{t0} = (value for parameter x);
    PushParam _t0;
4
    PushParam c;
5
    LCall _C.f;
6
    PopParams 8;
    EndFunc;
```

مسئلهی ۴. پاسخ.

call-by-result: •

```
int n;
2
  void f(int k){
       n = n + 1
4
       k = k + 4;
       printf("n=%d, k=%d", n, k);
6
       return;
7
  }
8
  int main(){
9
       n = 0;
10
       f(n);
       print ("n=%d", n);
12
  }
13
```

result by call	reference by call	
n=1, k=4	n=5, k=5	output
n=4	n=5	

در روش call by result در واقع مقدار evaluate کردن پارامتر تابع مانند روش call by result عمل می کنیم و هنگام کال کردن تابع یک کپی از متغیر را پاس می دهیم و دستورات در تابع انجام می شوند بدون اینکه تغییری در مقدار متغیر اصلی ایجاد شود. سپس هنگام پایان تابع و برگشت به تابع caller مقدار نهایی آن کپی را در متغیر اصلی کپی می کنیم.

کد tac

```
__f:
     BeginFunc 8;
     _{t0} = 1;
     _{t1} = 4;
     n = n + \_t0
     k = k + _t1
       PushParam n;
     PushParam k;
     LCall _printf;
     PopParam 8;
10
     n = k;
11
     EndFunc;
12
13
  main:
14
     BeginFunc 4;
15
     n = 0;
16
     t0 = n;
17
     PushParam _t0;
     LCall _f;
19
     PopParam 4;
20
     PushParam n;
21
     LCall _printf;
22
     PopParam 4;
     EndFunc;
```

• call-by-name: در این روش پارامترهای تابع هنگام کال شدن تابع evaluate نمی شوند بلکه هر زمانی که از آنها در تابع استفاده شود مقدار آنها evalute می شود. مزیت این روش این است که اگر اگر تابع پارمتری داشت که در تابع استفاده نشده باشد هرگز evalute نمی شود. (ممکن است یه پارامتر در واقع یک expr باشد که نیاز به محاسبه داشته باشد.)

عیب این روش این است که اگر از یک پارامتر چندین بار در بدنه تابع استفاده شود هر بار باید آن را evalute کنیم و این باعث می شود از نظر زمانی بصرفه نباشد. (مخصوصا که پارامتر یک expr محاسباتی باشد آن وقت هر بار باید محاسبه شود.)

- call-by-need: مانند روش call by name است. در واقع حالت memoized شدهی روش بالا است و به نوعی عیب روش بالا با استفاده از thunk حل می کند. به این صورت که هر پارامتر هنگام اولین استفاده در بدنهی تابع evaluate می شود و بعد از آن این مقدار ذخیره می شود و در دفعات بعدی استفاده از پارامتر از این مقدار استفاده می شود. (مقدار هر پارامتر حداگثر یکبار evalute می شود.)
 - call-by-name Vs call-by-need •

```
int n;
  void f(int m){
       int k = m;
       printf("k=%d", k);
       n = n + 1;
       k = k + m;
       printf("k=%d", k);
       return;
  int main(){
11
       n = 1;
12
       f(n*n);
13
  }
14
```

خروجي:

need by call	name by call	
k=1	k=1	output
k=2	k=5	

مسئلەي ۵.

پاسخ.

مسئلەي 6.

پاسخ

```
cgen(do stmt while(expr))={
let L_before be a new label
let L_after be a new label
Emit(L_before:)
cgen(stmt)
let t = cgen(expr)
Emit(Ifz t GOTO L_after)
Emit(GOTO L_before)
Emit(L_after)
```