

**PUC-Rio – Software Básico – INF1018**  
**Prova 2 – Turma 3wa – 26/11/2015**

1. (1,0 ponto) Considere o programa C a seguir:

```
#include <stdio.h>
void dump (void *p, int n) {
    unsigned char *p1 = (unsigned char *) p;
    while (n--) {
        printf("%p - %02x\n", p1, *p1); p1++;
    }
}
struct X {
    unsigned char c;
    double e;
} x = {255, -0.625};
int main(void) {
    dump(&x, sizeof(x));
    return 0;
}
```

Supondo que `x` seja alocada na posição de memória `0x0828a244`, diga o que esse programa irá imprimir quando executado. Coloque **PP** nas posições correspondentes a *padding*. Considere que a máquina de execução é *little-endian* e que as convenções de alinhamento são as do Linux no IA-32 (vistas em sala). *Mostre como você chegou aos valores exibidos. Valores sem contas NÃO valem ponto!*

2. Traduza as funções `foo` e `boo` abaixo para assembly IA-32 (o assembly visto em sala), utilizando as regras usuais de alinhamento, passagem de parâmetros, salvamento de registradores e resultados em C/linux. Traduza o mais diretamente possível o código de C para assembly. Não se preocupe em entender o que as funções fazem, apenas traduza-as literalmente.

*Comente seu código! Use variáveis locais apenas quando estritamente necessário!*

- (a) (2,5 pontos)

```
double f (double a, double b, double c);

double foo (double *a, float val, int n) {
    int i;
    double res = 0.0;
    for (i=0;i<n;i++) {
        res += f (*a, val, n);
        a++;
    }
    return res;
}
```

- (b) (2,5 pontos)

```
int bar (int *f);

int horrivel (void) {
    int vals[5];
    int *v = vals;
    int i;
    do {
        i = bar(v);
        v++;
    }
    while (i!=0);
    return v-vals-1;
}
```

3. Considere os módulos C `mod1.c` e `mod2.c` a seguir, definidos cada um em um arquivo:

```
/* mod1.c */
#include <stdio.h>

extern double a;
int chamadas = 0;

static void boo () {
    a = -2050;
    chamadas++;
    printf ("chamadas = %d\n", chamadas);
}

void foo () {
    boo ();
}

/* mod2.c */
#include <stdio.h>

int foo ();

unsigned int a[2] = {-1, -1};

int main (void) {
    printf("a = %08x %08x\n", a[0], a[1]);
    foo();
    printf("a = %08x %08x\n", a[0], a[1]);
    foo();
    return 0;
}
```

(a) (1,0 pontos) Suponha que estes módulos sejam compilados com `gcc -Wall -m32 -c mod1.c` e `gcc -Wall -m32 -c mod2.c`, gerando arquivos objeto `mod1.o` e `mod2.o`. Se inspecionássemos a tabela de símbolos de cada um desses arquivos objeto com o programa `nm`, que símbolos apareceriam como **D** (símbolo na área de dados, exportado), **T** (símbolo na área de código, exportado) e **U** (símbolo indefinido)?

(b) (1,0 pontos) Suponha agora que criemos um arquivo a partir dos dois módulos, com

```
gcc -Wall -m32 -o meuprograma mod1.o mod2.o.
```

Descreva o que será impresso, explicando por que.

4. (1,0 ponto) Suponha que determinada função termina com o código a seguir:

```
movl $0xfafbfcf8, 4(%ebp)
movl $0x11223344, 8(%ebp)
movl $0x01020304, 12(%ebp)
movl %ebp, %esp
pop %ebp
ret
```

Neste caso, para que endereço a função irá retornar depois do `ret`? (isto é, em que endereço estará a próxima intrução a ser executada depois do `ret`?)

Boa Prova!