Problema 1.

L'objectiu d'aquest problema consisteix en traduir fragments de codi en C a llenguatge assemblador.

En els codis escrits en C no declarem les variables que es fan servir. Suposem que aquestes variables ja les tenim declarades i en tots els casos són nombres **enters sense signe de 32 bits** codificats en complement a dos. Tampoc heu de reservar espai en memòria ni inicialitzar les variables en la memòria de l'assemblador. Per referir-nos a l'adreça de memòria d'una variable que surt en el codi en C utilitzem el mateix nom de la variable en C. Per exemple, per traduir la següent sentència en C,

A = A + B;

podem fer servir el codi següent:

LLA R1, A LW R2, 0(R1) LLA R3, B LW R3, 0(R3) ADD R3, R2, R3 SW R3, 0(R1)

Traduïu a llenguatge assemblador cadascun dels següents fragments de codi.

```
a) A=B+C*D; &B significa l'adreça de la variable B
```

LLA R1, B ; R1 \leftarrow &B, R1 emmagatzema la direcció de la variable B LW R1, O(R1) ; R1 \leftarrow [mem (0+R1)], per tant R1 emmagatzema la dada de ; la variable B. R1 <- [B]

[B] significa el contingut de la variable B (la seva adreça està en R1)

LLA R2,C ; R1 \leftarrow &C,

LW R2, O(R2); R2 \leftarrow [C], R2 emmagatzema la dada de la variable C

LLA R3,D ; R3 \leftarrow &D,

LW R3, O(R3) ; R3 ← [D], R3 emmagatzema la dada de la variable D

MUL R2,R2,R3 ; R2 \leftarrow R2*R3 , R2 \leftarrow C*D

ADD R1,R1,R2 ; R1 \leftarrow R1+R2 , R1 \leftarrow B + C*D

LLA R2,A ; R2 \leftarrow &A,

SW R1,0(R2) ; [A] \leftarrow R1, Guardem en A el resultat de B+C*D