


```

class Nomina;
class IPoliticaNomina{
public:
    virtual float getSueldoNeto() = 0;
    static IPoliticaNomina * crearPolitica(int, Nomina *);
};

class Nomina {
    float IRPF;
    float salarioBase;
    int opcion;
public:
    void setOpcion(int op) {opcion = op;}
    void setIRPF(float Im) {IRPF = Im;}
    void setSalarioBase(float salario) {salarioBase = salario;}
    float getSueldoNeto() {
        IPoliticaNomina *pPolitica = IPoliticaNomina::crearPolitica(opcion, this);
        return ( pPolitica -> getSueldoNeto() );
    }
    float getSalarioBase() {return salarioBase;}
    float getIRPF() {return IRPF;}
};

class PoliticaBase : public IPoliticaNomina {
    friend IPoliticaNomina;
    Nomina *pNomina;
    PoliticaBase(Nomina * pNom): pNomina(pNom) {}
public:
    float getSueldoNeto(){
        return pNomina->getSalarioBase()*(1-(pNomina->getIRPF()/100));
    }
};

#define BONUS1.35
class PoliticaBonus : public IPoliticaNomina {
    friend IPoliticaNomina;
    Nomina *pNomina;
    PoliticaBonus(Nomina * pNom): pNomina(pNom) {}
public:
    float getSueldoNeto(){
        return pNomina->getSalarioBase()*BONUS*(1-(pNomina->getIRPF()/100));
    }
};

```


x: 6, y: 10

3. No todos los mecanismos vistos para resolver el problema de la sección crítica sirven en este caso ya que se requiere alternancia entre procesos. Entre las soluciones alternativas estaría utilizar mutex y variables condicionales (pero transformando el código a procesos ligeros), paso de mensajes mediante una cola con capacidad de un único mensaje que haría de testigo entre los dos procesos, o tuberías siguiendo el mismo funcionamiento.

3. a)

```
deque<int> mydeque;
copy(mydeque.begin(), mydeque.end(), ostream_iterator<int>(cout, " "));
```

b)

```
deque<int>::iterator it;
for(it=mydeque.begin(); it!=mydeque.end(); it++){
    cout<<*it<<" ";
}
```

4.

```
long long int sucesion(int n){
    if(n==0) return 1;
    if(n==1) return 2;
    long long int r1=sucesion(n-1);
    long long int r2=sucesion(n-2);
    return (3/2)*r1+r2;
}
```

Árbol binario con $n-2$ niveles, 2^{n-2} nodos aprox., de complejidad exponencial en tiempo. Para obtener complejidad polinomial hay que memorizar el resultado de $sucesion(n-k)$ en cada nivel k .

```
long long int sucesion_m(int n){
    if(n==0) return 1;
    if(n==1) return 2;
    long long int r1, r2;
    if(memoi[n-1]>0)
        r1=memoi[n-1];
    else{
        r1=sucesion_m(n-1);
        memoi[n-1]=r1;
    }
    if(memoi[n-2]>0)
        r2=memoi[n-2];
    else{
        r2=sucesion_m(n-2);
        memoi[n-2]=r2;
    }
    return (3/2)*r1+r2;
}
```

```
int main(){

    for(int n=0; n<N; n++){
        memoi.clear();
        for(int j=0; j<N; j++){
            memoi.push_back(-1);
        }

        cout<<"s("<<n<<">"<<":"<<sucesion_m(n)<<endl;
    }
}
```