

XARXES

Pràctica 1 || **Model client-servidor**

Curs 2018-2019  
Edgar Moreno Molina

## Índex

<b>1</b>	<b>Estructura client i servidor</b>	<b>2</b>
1.1	Diagrama blocs client . . . . .	3
1.2	Diagrama blocs servidor . . . . .	4
<b>2</b>	<b>Estratègia emprada manteniment comunicació</b>	<b>5</b>
2.1	Client . . . . .	5
2.2	Servidor . . . . .	5
<b>3</b>	<b>Diagrama estats protocol implementat sobre UDP</b>	<b>6</b>
<b>4</b>	<b>Consideracions i decisions preses</b>	<b>7</b>
4.1	Indeterminisme . . . . .	7
4.2	Respostes a paquets incorrectes . . . . .	7
4.3	Consideracions generals . . . . .	7

## Índex de figures

1	Diagrama blocs client . . . . .	3
2	Diagrama blocs servidor . . . . .	4
3	Diagrama estats protocol implementat sobre UDP . . . . .	6

## 1 Estructura client i servidor

Cal tenir en compte les següents consideracions:

- Hi apareixen:
  - Funcions representades en color negre i emmarcades.
  - Estats del client en color blau.
  - Operacions XOR i AND en color vermell.
- Dins de cada funció es mostren els possibles canvis d'estat del client, fet que no representa un canvi d'estat obligatori, pot ser que aquest no canviï d'estat i per tant, segueixi en el mateix estat anterior.
- Les funcions iniciades en el mateix instant de temps queden representades mitjançant branques adjacents i l'operació AND.
- El símbol *EXIT* en majúscules i color verd simbolitza la finalització de l'execució en el client o servidor.

## 1.1 Diagrama blocs client

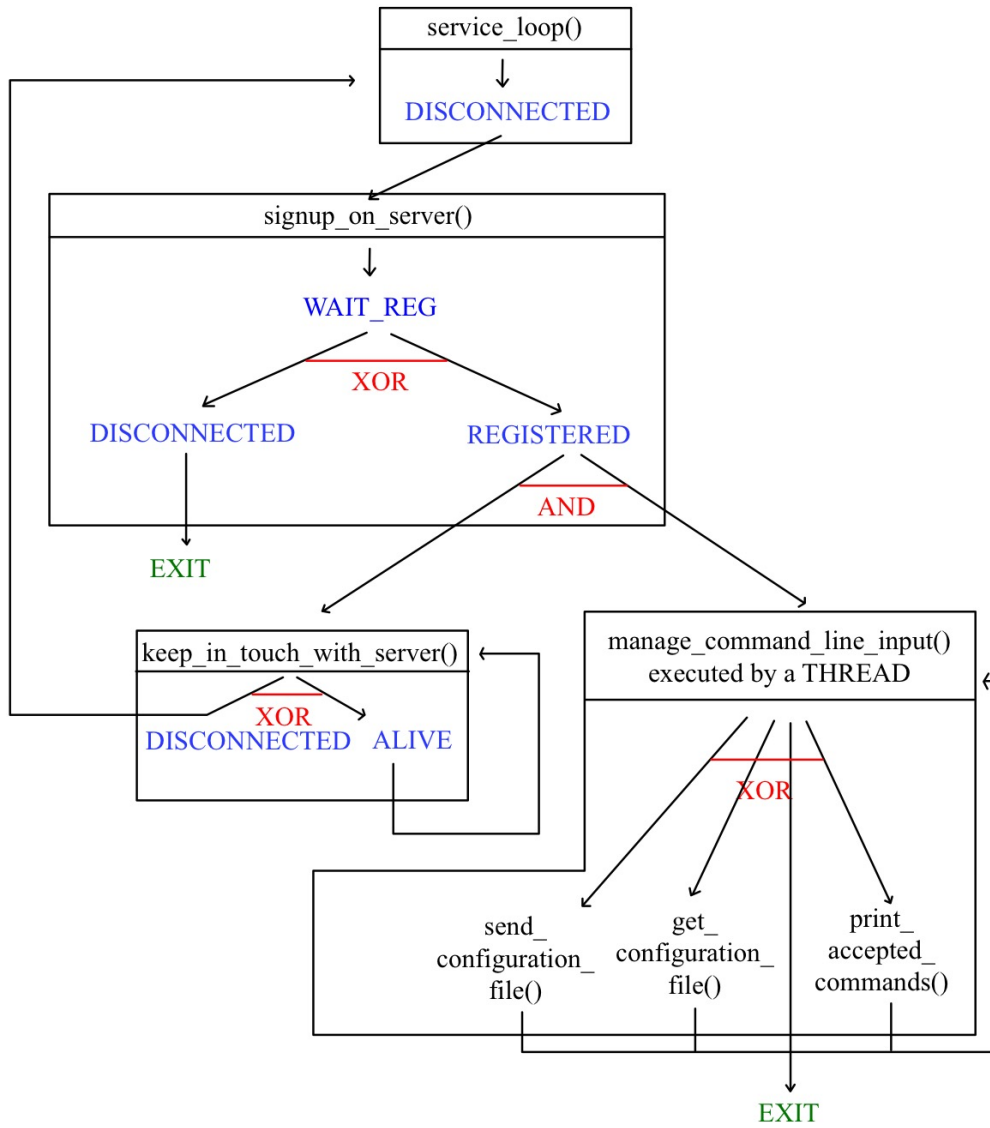


Figura 1: Diagrama blocs client

## 1.2 Diagrama blocs servidor

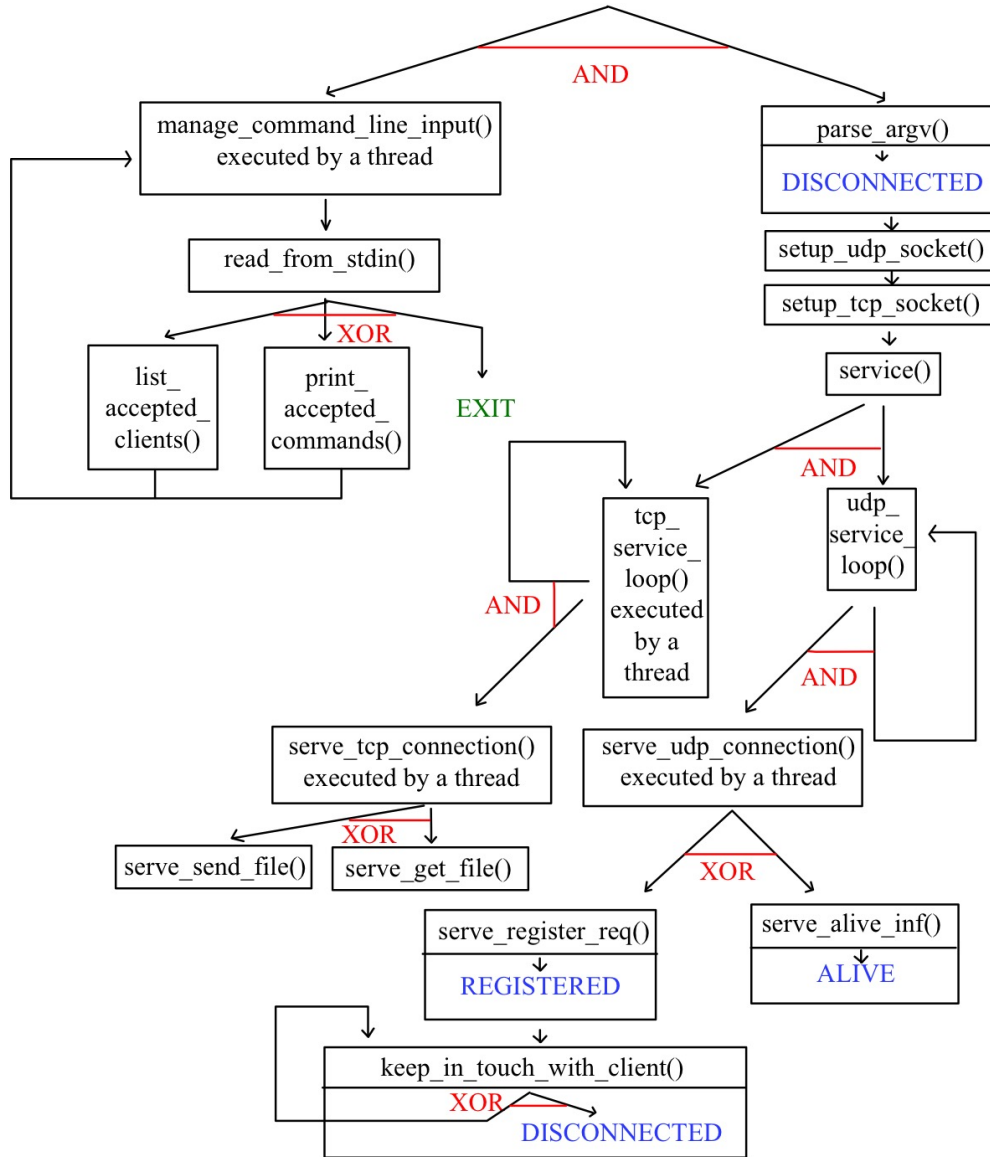


Figura 2: Diagrama blocs servidor

## 2 Estratègia emprada manteniment comunicació

### 2.1 Client

El manteniment de la comunicació en el client, una vegada el client ha estat registrat en el servidor, s'ha gestionat mitjançant una única funció *keep\_in\_touch\_with\_server()* que s'encarrega d'enviar i esperar durant un cert **timeout** la resposta del servidor.

Per a la rebuda de paquets resposta als paquets enviats s'ha utilitzat la funció *select()* que permet **monitorejar** el descriptor de fitxer o **socket** durant un cert **timeout** màxim.

Per tal d'enviar un paquet **ALIVE\_INF** cada **r** segons s'ha tingut en compte el temps esperat en la rebuda de la resposta a l'anterior **ALIVE\_INF** enviat, mitjançant els atributs *tv\_sec* i *tv\_usec* de l'estructura *timeval*, resultants de l'operació *select* en el socket. (Evidentment, en el primer paquet enviat no s'ha tingut en compte el temps esperat en la rebuda de la resposta a l'anterior paquet enviat, doncs aquest anterior paquet enviat, no existeix).

### 2.2 Servidor

El manteniment de la comunicació en el servidor, una vegada rebut un paquet **REG\_REQUEST** correcte, s'ha gestionat mitjançant **2 daemon threads** específics per a cada client, que s'executaran simultàniament:

- El primer s'encarregarà de **processar i respondre** a tots els paquets **ALIVE\_INF** rebuts executant la funció *serve\_alive\_inf()* i informará al segon thread (detallat a continuació) de la rebuda d'un paquet **ALIVE\_INF** del client corresponent (mitjançant l'assignació de la variable *client.is\_alive\_received* a *True*).
- El segon s'encarregarà de **gestionar els temps de rebuda** de paquets **ALIVE\_INF** per al client corresponent accedint al valor de la variable *client.is\_alive\_received*, la qual serà modificada pel thread anterior en rebre un paquet **ALIVE\_INF**. El còmput serà dut a terme en la funció *keep\_in\_touch\_with\_client()*.

### 3 Diagrama estats protocol implementat sobre UDP

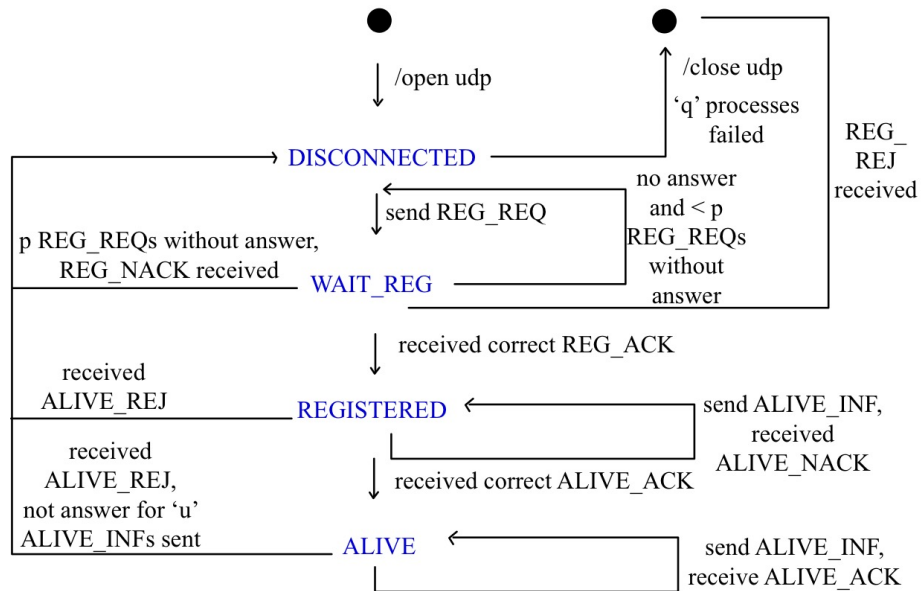


Figura 3: Diagrama estats protocol implementat sobre UDP

## 4 Consideracions i decisions preses

### 4.1 Indeterminisme

En el cas que venci un temporitzador sobre un paquet i es rebi el paquet en un instant molt pròxim de temps, el servidor determinarà amb exactitud quin esdeveniment del dos s'ha produït abans. Però en cas que es **venci el temporitzador** sobre un **paquet** i es **rebi el paquet** en el **mateix instant** de temps, es produirà una situació indeterminista. Per exemple, partint del test número 2 del servidor (especificat en el client):

```
-t 2: No s'envien [ALIVE_INF] corresponents a les seqüències: 3, 4, 6, 8, 9, 10 i 11.
```

Es pot donar el cas que el temporitzador del 5è paquet i la rebuda del 5è paquet siguin dos esdeveniments que es produeixen en el mateix instant de temps. En aquesta situació el comportament del servidor pot ser qualsevol dels detallats a continuació:

- El servidor considera que el 5è paquet ha arribat abans de finalitzar el temporitzador, per tant aquest s'acceptarà i el client passarà a l'estat **ALIVE**.
- El servidor considera que el temporitzador acaba abans de rebre el paquet i per tant com els paquets 3 i 4 no han sigut rebuts (ni enviats), el servidor determina que s'han perdut 3 paquets **ALIVE\_INF** consecutius i per tant el client passa a l'estat **DISCONNECTED**.

El servidor proporcionat pels professors respon a aquest criteri i en la implementació també he considerat aquest criteri com el més correcte, no tan sols s'ha seguit en la part del servidor sinó també en la part del client.

### 4.2 Respostes a paquets incorrectes

En cas que el **servidor rebi un paquet erroni**, aquest **respon** amb un **paquet** on tots els **camp**s menys el camp **data** són **zeros** i el camp **data** indica el motiu de rebuig. S'ha continuat amb aquesta tendència d'**evitar compartir informació innecessària en el camp data** i els motius de rebuig són molt generals, per exemple: *Wrong data* (dades incorrectes) i no del tipus *Incorrect random number* (nombre aleatori incorrecte). Aquesta decisió ha sigut presa per motius de seguretat.



### 4.3 Consideracions generals

- S'han considerat 3 tipus de output:
  - INFO: Missatge informatiu (per exemple, mode debug iniciat).
  - DEBUG: Missatge informatiu que es mostrarà quan el mode debug està activat (per exemple, llegits paràmetres d'arxiu de configuració).
  - ERROR: Errors de funcionament (per exemple, obertura incorrecta de fitxers).

Els missatges INFO i ERROR és mostraran independentment de si el mode debug és activat o no.

- No importa l'ordre dels arguments introduïts en la línia de comandes: és el mateix `./client -d -c client1.cfg` que `./client -c client1.cfg -d`.
- Si no es poden obrir els fitxers proporcionats en la línia de comandes, es mostrarà un missatge d'error i s'intentaran obrir els fitxers per defecte. Si els fitxers per defecte no poden ser oberts es mostrarà un missatge d'error i es finalitzarà l'execució.
- S'ha considerat que els arxius proporcionats per l'execució tindran la sintaxiŕ correcta i seguiran amb l'estructura descrita a la documentació.
- En cas d'introduir una comanda incorrecta en el client o servidor, es mostrarà el missatge d'error corresponent i a més és mostraran les comandes disponibles (list i quit en el servidor i get-conf, send-conf i quit en el client) i una concisa descripció d'aquestes.