# Multicast | Bully

Programación Distribuida

Alumnos:

Alan Job de la Luz Hernández

Aviel Aldama Díaz

Asesor:

M.C. Mariano Larios Gómez

## **Bully-Monitoreo**

 En una red de varios ordenadores conectados entre sí, donde a cada uno denominaremos Peer.

 Un Peer de la red tiene la función de ser coordinador enviando un mensaje cada cierto tiempo al resto de Peers que no son coordinadores.

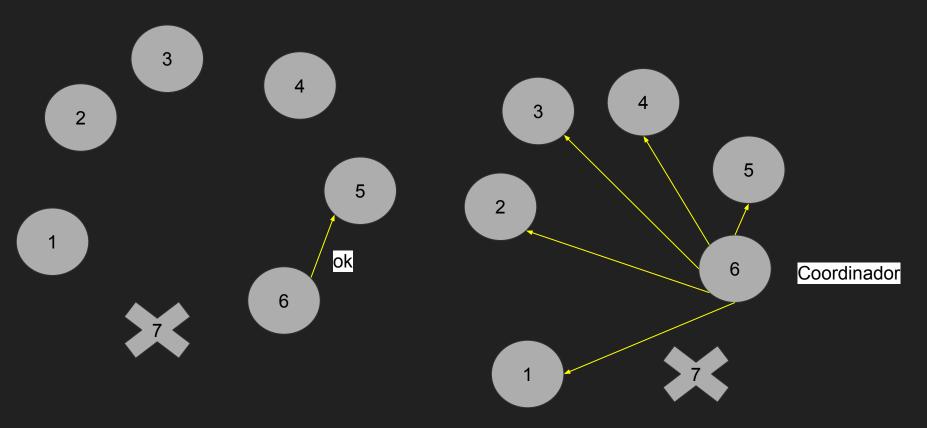
 Si un Peer no es Coordinador y detecta que el Coordinador actual fallo inicia un proceso para seleccionar a un nuevo Coordinador

#### Bully-Elección

• Un Peer emite un mensaje para iniciar el proceso de elección esperando como respuesta un "ok" confirmando .

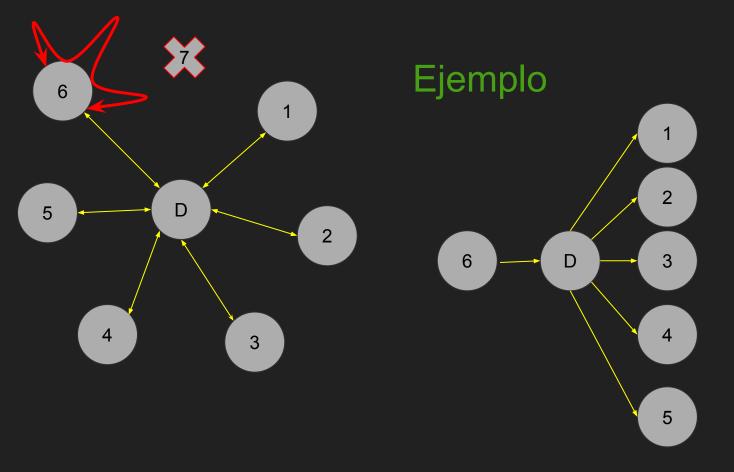
- Si el Peer no recibe algún mensaje de confirmación por un tiempo determinado entonces se declara como Coordinador e inicia el proceso de enviar los mensajes cada cierto tiempo notificando el resultado de la elección.
- Si el Peer recibe un mensaje de elección de un Peer con un id mayor este se queda a la espera del nuevo coordinador.
- SI recibe un mensaje de elección de un Peer con un id menor, envía un mensaje de respuesta "ok" e inicia de nuevo el proceso de elección

# Ejemplo



#### **Bully-Multicast**

- Método para la difusión de mensajes a múltiples destinos, se resevan las redes de tipo D para la multidifusion en el rango 224.0.0.0 a 239.255.255.255
- Peer's monitorean al coordinador, en caso de fallo se inicia la elección.
- Los Peer's leen el mensaje de elección con el id que detectó la caída.
- Si leen un mensaje de elección que proviene de un peer con id mayor se quedan a la espera del nuevo coordinador.
- si lee un mensaje de elección con su mismo id este incrementa un contador, para simular tiempo de espera.
- cuando el id recibe más de 2 mensajes con su mismo id, simulando un tiempo de espera de 3 segundos, se declara Coordinador.



D - Redes Tipo D en el rango 224.0.0.0 a 239.255.255.255 Multicast

# Demostración NetBeans 8.1

Java jdk 1.8

#### Tipos de mensaje-Coordinador,

Mensaje Coordinador, notifica que el coordinador está activo.

```
* Se envia el mensaje para informar a todos los peer que es el coordinador actual
 * @param id identificador del peer que se declara coordinador.
private void msg Coordinador(int id){
    byte buffer []= ("Coordinador "+id).getBytes();
    DatagramPacket paquete = new DatagramPacket(buffer,buffer.length,host,port);
    try {
        socket.send(paquete);
    } catch (IOException ex) {
        Logger.getLogger(Peer.class.getName()).log(Level.SEVERE, null, ex);
```

Se envía la cadena de caracteres "Coordinador" + id del mismo

#### Tipos de mensaje-Elección

Se envía una cadena de caracteres "Elección" + id del Peer

```
* Se envia el mensaje para el proceso de eleccion a todos los peer informando
 * que es un posible candidato a coordinador
 * @param id identificador del peer que pretende ser coordinador
 */
private void msg Election(int id){
    byte buffer[] = ("Election "+id).getBytes();
    DatagramPacket paquete = new DatagramPacket(buffer,buffer.length,host,port);
    try {
        socket.send(paquete);
    } catch (IOException ex) {
        Logger.getLogger(Peer.class.getName()).log(Level.SEVERE, null, ex);
```

#### Envío/Coordinador

 Se utiliza el método para enviar el mensaje coordinador a los peer que no son coordinadores.

```
if(Coordinador){
    //System.out.println("Soy el coordinador "+id);
    msg_Coordinador(id);
    mensaje+=("\nSoy el coordinador "+id+"\n");
    if(arl!=null)
        arl.setText(mensaje);
}
```

#### Recepción/No Coordinador

- Recibimos los mensajes del grupo multicast al que estamos anexados
- El conjunto de bytes recibidos serán convertidos a una cadena que dividiremos en su valor entero y el contexto del mensaje que analizaremos mensaje Coordinador/Elección

```
if(!Coordinador){
    try {

        byte buffer[]= new byte[20];
        paquete=new DatagramPacket(buffer,buffer.length);
        socket.setSoTimeout(3000);
        socket.receive(paquete);

        pack = to_Split_Datagram(paquete.getData());

        String msg = String.valueOf(pack.get(0));
        int id_rec = Integer.parseInt(String.valueOf(pack.get(1)));
```

#### Coordinador Activo

 Si el tipo de mensaje es la cadena "Coordinador" simplemente mostramos el id del Peer que es coordinador y el id del peer que lo recibe.

```
if(msg.equalsIgnoreCase("Coordinador")){
    Elector_lock=false;
    //System.out.println("El coordinador actual es: "+id_rec+" soy: "+id);
    mensaje+=("El coordinador actual es: "+id_rec+" soy: "+id+"\n");
    if(arl!=null)
        arl.setText(mensaje);
}
```

#### Caída del Coordinador

 Si en un tiempo de espera determinado no se recibe mensaje del Coordinador, Capturamos la excepción y si el peer aun es candidato al proceso de elección

 Puede no ser candidato por estar a la espera del Coordinador mientras ya fue iniciado el proceso de elección por otro peer y este recibió un id mayor

#### Proceso de Elección / Bully

- Si el tipo de mensaje es la cadena "Eleccion"
- Cuando el id que recibimos resulta ser mayor al del peer actual bloqueamos el proceso de elección, a la espera de un nuevo coordinador.

```
if(msg.equalsIgnoreCase("Eleccion")){
    if(count>2){
        Coordinador=true;
            //System.out.println("Count: "+count+" en: "+id+"Coordinador: "+Coordinador);
            mensaje+=("Count: "+count+" en: "+id+"Coordinador: "+Coordinador);
            if(arl!=null)
                arl.setText(mensaje);
    if(id<id rec){
        Elector lock=true;
    if(id==id rec){
        count++;
```

 Si a la escucha del multicast el id recibido es igual al actual incrementamos un contador simulando el tiempo de espera 1s por cada mensaje al ser mayor a 2 el peer actual se declara como el nuevo coordinador.

Fase Experimental

GNU/Linux(Linux Mint Sarah)

## Preparando El Entorno Experimental

- Creamos un archivo en el entorno GNU/Linux mediante el intérprete de comandos bash.
- El Script estará encargado de compilar las clases .java y ejecutar el archivo Peer\_G agregando un argumento del tipo entero para el id del peer.
- Consecutivamente será acompañado de un símbolo "&" ampersand, en entornos Linux este símbolo se usa para que un proceso, al momento de ser lanzado se vuelvan daemons y sean independientes del proceso padre que los crea, de esta forma podemos cerrar cada peer una vez ejecutado para simular la caída del coordinador.
- Deshabilitar Firewall y Conectarse a una red con un Router para el direccionamiento Multicast.

# Script - Bash

```
avi@Satella ~/NetBeansProjects/Bully UDP4/src
Archivo Editar Ver Buscar Terminal Ayuda
 GNU nano 2.5.3
                                Archivo: Script.sh
javac Peer G.java
java Peer G 1 🥾
ava Peer G 2 🔕
ava Peer G 3 🥾
ava Peer G 4 🥾
ava Peer G 5 🥾
ava Peer G 6 🥾
```

# Clases \*.java

Script.sh: Script para lanzar el entorno experimental de los Peer.

Peer.java: Clase en la que se encuentra la implementacion del algoritmo.

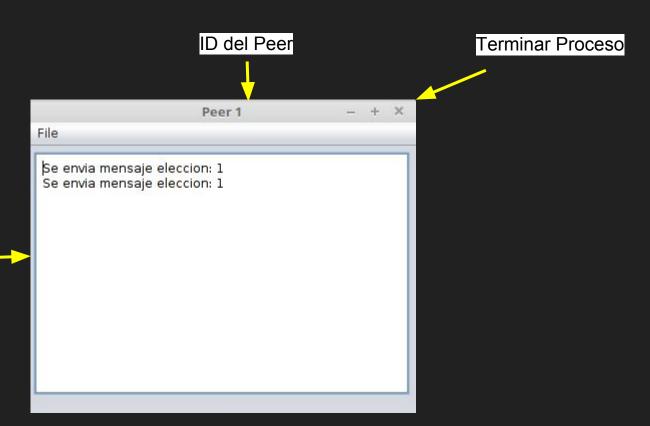
 Peer\_G.java: Clase generada por NetBeans 8.1 como controlador para el entorno grafico.

Peer\_G.form: archivo XML encargado de la vista sobre el entorno grafico

#### Clases

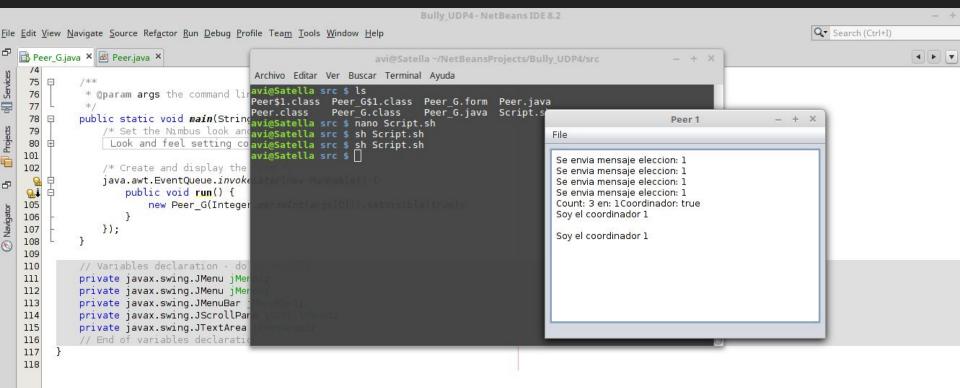
```
avi@Satella ~/NetBeansProjects/Bully UDP4/src
Archivo Editar Ver Buscar Terminal Ayuda
avi@Satella src $ ls
bully.sh Peer G.form
                             Peer G.java Peer.java Script.sh
avi@Satella src $
```

#### Interfaz Gráfica



Estado actual Monitoreo Coordinador Proceso de Elección

#### Caso Trivial

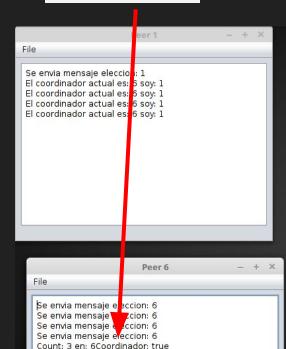


#### Coordinador inicial

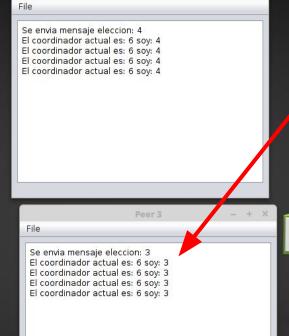
#### Prueba 6 Peers

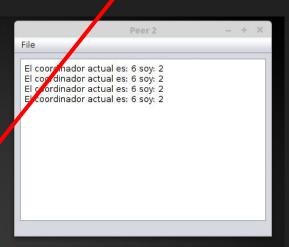
Peer 4

#### Monitoreo al Coordinador



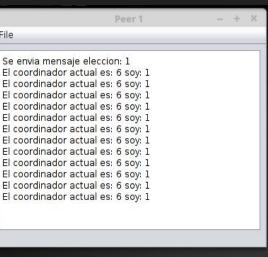
Soy el coordinador 6 Soy el coordinador 6 Soy el coordinador 6 Soy el coordinador 6

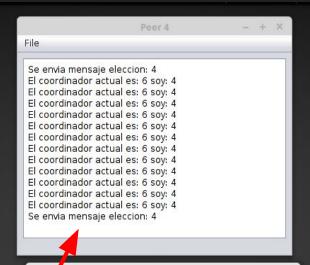


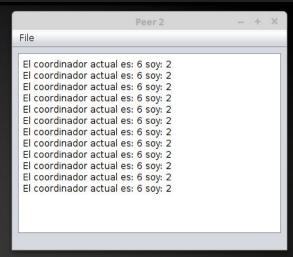




#### Simulando Fallo de Peer 6

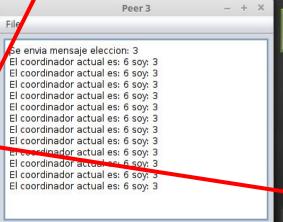


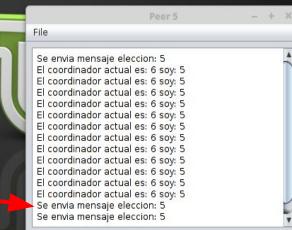




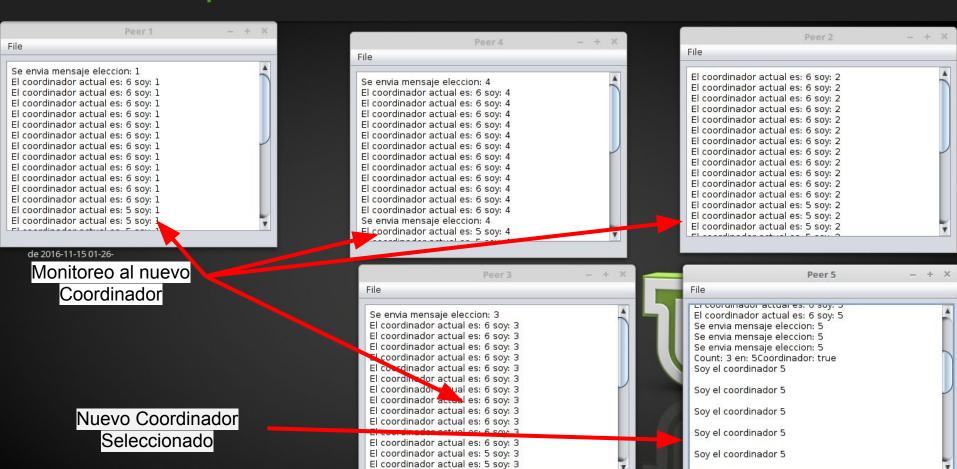
Peer 6 Fallo

Inicio del proceso de Elección

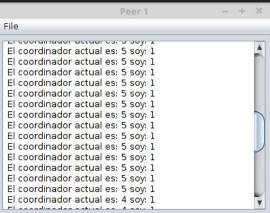




#### Fin del proceso de Elección-Nuevo Coordinador



#### Simulando una segunda caída

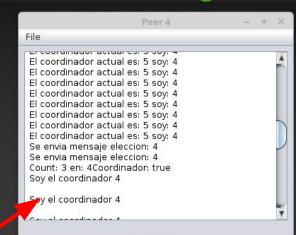


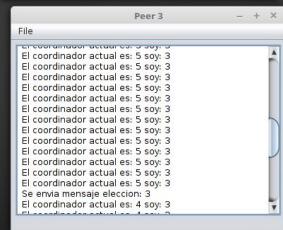
de 2016-11-15 01-26-41.png

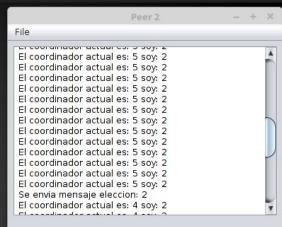
Se selecciona un

Captunuevo Coordinador

01.png

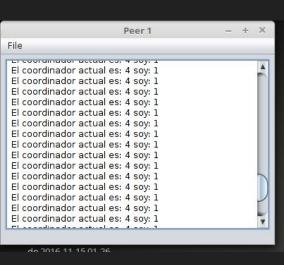




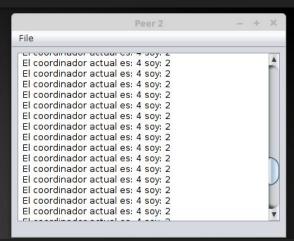




## Una caída no Significativa



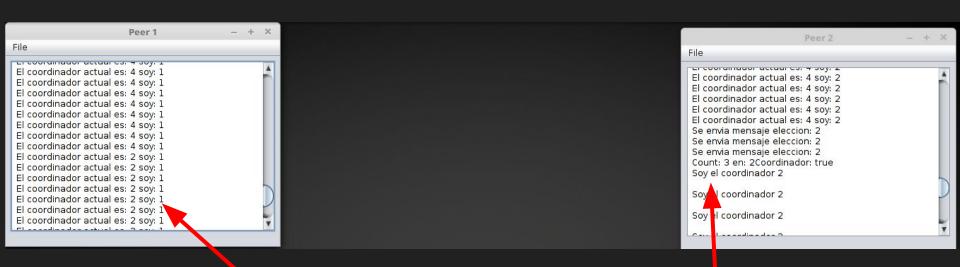




No se inicia ningún proceso de Elección ya que el Coordinador continua activo, el Peer 3 ahora ausente no influye en nuestro entorno.



# Finalizando la Fase Experimental



Se analiza el comportamiento del algoritmo en esta simulación con 6 Peer hasta el caso previo al trivial, donde se continúan respetando los principios de funcionamiento

#### Conclusiones

- El algoritmo resulta ser eficaz.
- La cantidad de mensajes usados para el proceso de elección puede ser hasta O(n^2) o en el mejor caso donde el Peer con el id inmediato más bajo al coordinador detecta el fallo O(n).
- Si un peer con id anteriormente coordinador se recupera, este no reclama los derechos de ser coordinador, pero si es participe en un siguiente proceso de elección.

# Referencias Bibliográficas

- 1. George Coulouris, Jean Dollimore, Tim Kindberg, Gordon Blair. (2012). DISTRIBUTED SYSTEMS. United States of America: Addison-Wesley.
- 2. J. Lopez. (2003). Leyendo y escribiendo en un UDPSocket. 7-11-2016, de udec Sitio web:
  - http://www.inf.udec.cl/~jlopez/DSWR/LABORATORIOS/javaudpsocket.html