



**Laboratorio Software 2008-2009 C. Brandolese** 

### **Election**

# Il problema noto come election consiste nell'individuare un coordinatore in un gruppo di processi simili

#### **Assunzioni**

- □ Ogni processo ha un identificatore id unico (PID, IP, ...)
- Ogni processo conosce gli identificatori degli altri processi
- Ogni processo non conosce lo stato degli altri processi
  - In esecuzione, terminato per errori, ...

#### **Election**

□ Assicurare che il meccanismo di elezione raggiunga un accordo tra tutti I processi su chi deve diventare il nuovo coordinatore

### **Bully algorithm**

#### Un processo P che rileva o sospetta l'assenza di un coordinatore

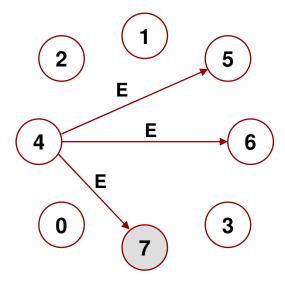
□ Inizia il processo di elezione

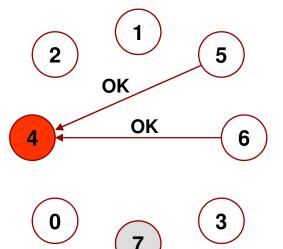
#### Regole

- □ P invia un messaggio ELECTION a tutti i processi con ID maggiore
  - Se nessuno risponde, P ha vinto e diviene coordinatore
  - Se un processo Q con ID maggiore risponde, P perde
- □ Se P riceve un messaggio da un processo con ID minore, risponde per segnalare al sender che ha perso l'elezione
- □ Alla fine un solo processo non riceverà risposte e sarà eletto come nuovo coordinatore

# **Bully algorithm**

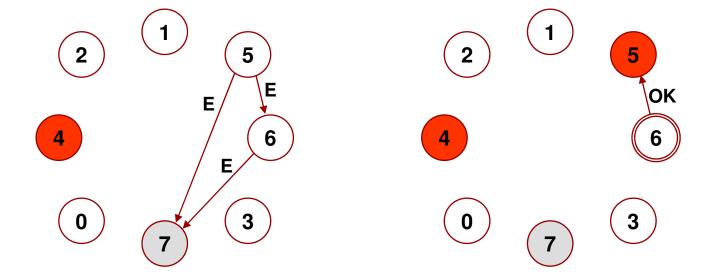
- □ II processo 4 indice un'elezione
- □ I processi 5 e 6 rispondono
- □ Il processo 7 è terminato o in uno stato non consistente
- □ I processi 5 e 6 segnalano la loro presenza al 4, bloccandolo





# **Bully algorithm**

- □ I processi 5 e 6 indicono una nuova elezione
- □ II processo 6 risponde e blocca 5
- □ Il prcesso 6 non riceve risposte e vince l'elezione



### Ring algorithm

#### **Assunzioni**

- □ I processi sono ordinati da punto di vista logico o fisico
- □ Ogni processo conosce tutti i processi successivi

#### Un processo P che sospetta la mancanza di un coordinatore

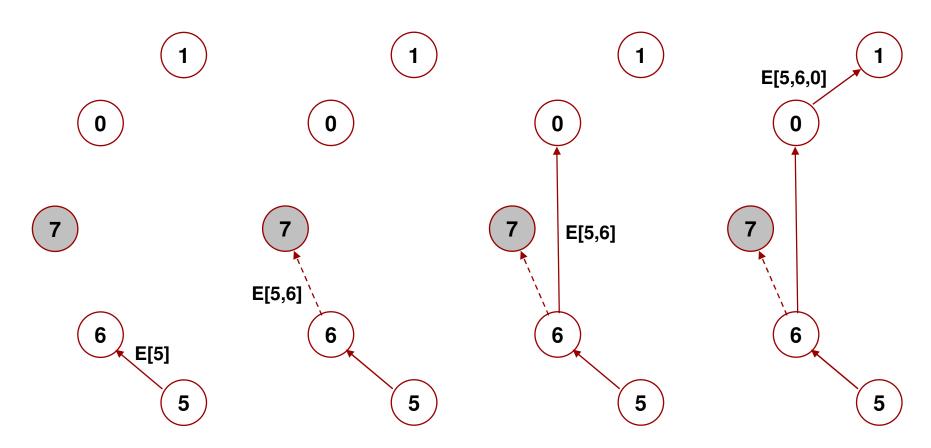
☐ Inizia il processo di elezione

#### Regole

- □ P invia un messaggio ELECTION al processo successivo
  - Il corpo del messaggio è il proprio ID
  - Se il successivo non è attivo, manda il messaggio a quello seguente
- □ Ogni processo riceve e propaga un messaggio
  - Al processo successivo
  - Aggiunge il proprio PID al corpo del messaggio
- □ Quando il messaggio ritorna a P (che lo aveva inviato)
  - Viene trasformato in un messaggio COORDINATOR che indica il nuovo coordinatore (il PID più alto della lista) e i processi ancora attivi

# Ring algorithm

- □ II processo 5 indice un processo di elezione
- □ Un messaggio di elezione inizia a circolare



# Ring algorithm

- □ II processo 5 riceve il messaggio che ritorna
- □ Calcola il vincitore e invia un nuovo messaggio COORDINATOR

