

Shun-Yun Hu, Shao-Chen Chang, Jehn-Ruey Jiang

**VORONOI STATE  
MANAGEMENT FOR PEER-  
TO-PEER MASSIVELY  
MULTIPLAYER ONLINE  
GAMES**



Universidade da Beira Interior  
Sistemas Distribuídos e Tolerância a Falhas 2010/2011  
Pedro Pereira M3715  
Ricardo Pesqueira E7111

# Esquema da Apresentação

- ⦿ Estado Actual dos Jogos Online
- ⦿ Motivação
- ⦿ Desafios
- ⦿ MMOG Server Clusters
- ⦿ Problemas dos MMOG Server Clusters
- ⦿ Voronoi State Management
- ⦿ VSM: Ideias Base
- ⦿ Modelos de Rede para Jogos
- ⦿ Modelos de Consistência para Jogos
- ⦿ VSM: Controlo de consistência
- ⦿ VSM: Balanceamento do Load
- ⦿ VSM: Tolerância a Falhas
- ⦿ Conclusão

# Estado Actual dos Jogos Online

- Os Massive Multiplayer Online Games (MMOG) são o género de jogo com crescimento mais acentuado;
- World of Warcraft (9 milhões de subcrições, 500,000 jogadores online);
- Second Life (10 milhões de contas, milhões de transacções);

# Estado Actual dos Jogos Online

- Máximo de utilizadores concorrentes num mundo:
- MMORPG: 2,000 ~ 3,000
- EVE Online: 30,000
- Second Life: 30,000 ~ 45,000

# Motivação

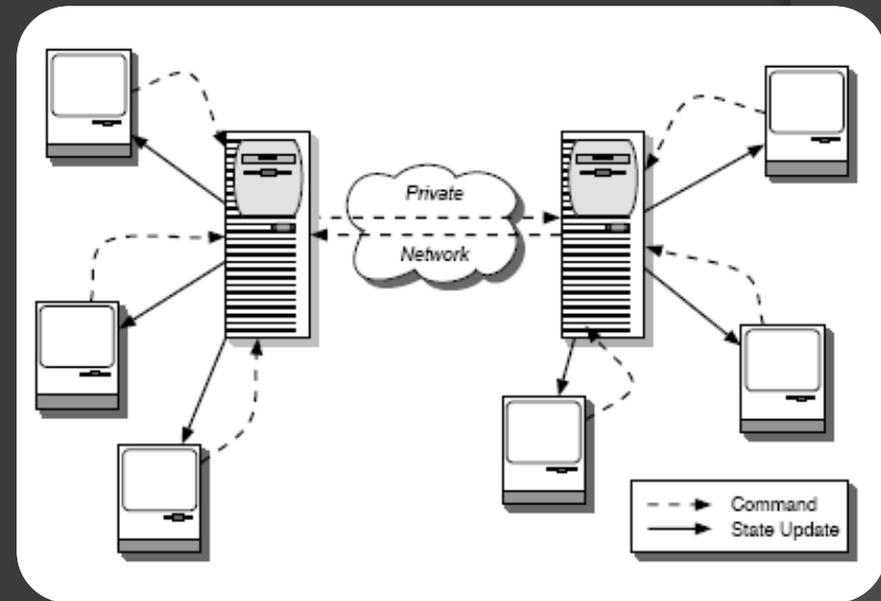
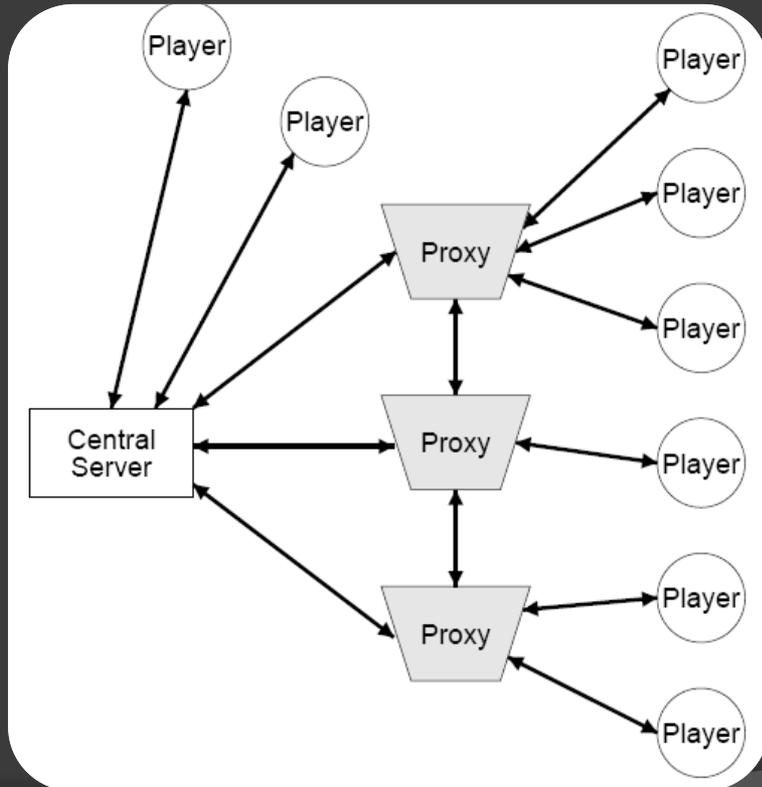
- ⦿ Limitações, como a escalabilidade que podem ser resolvidas com soluções peer-to-peer (P2P);
- ⦿ **Objectivo:** Um mundo virtual contínuo e sem quebras com milhões de utilizadores concorrentes;

# Desafios

- Heterogeneidade;
- Churn;
- Hacking;

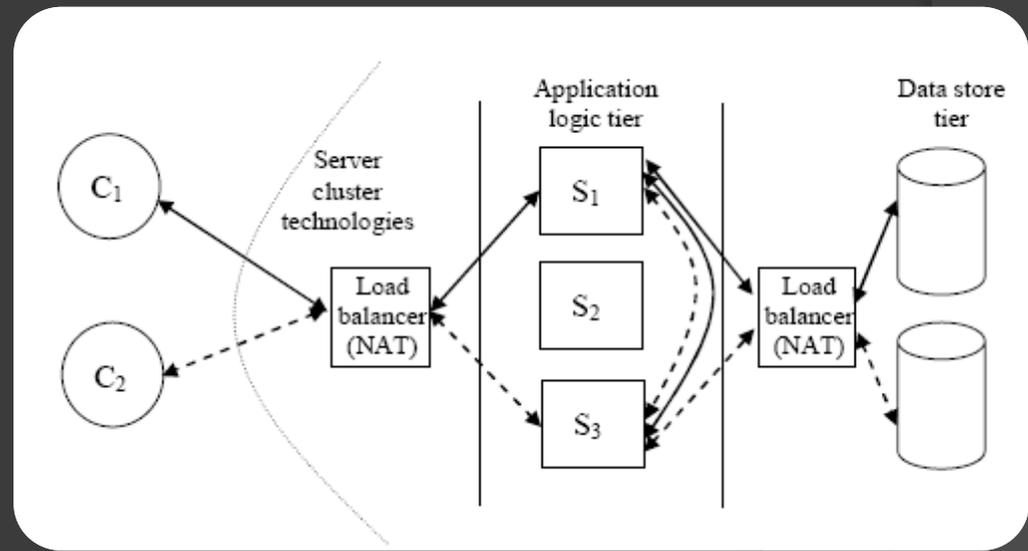
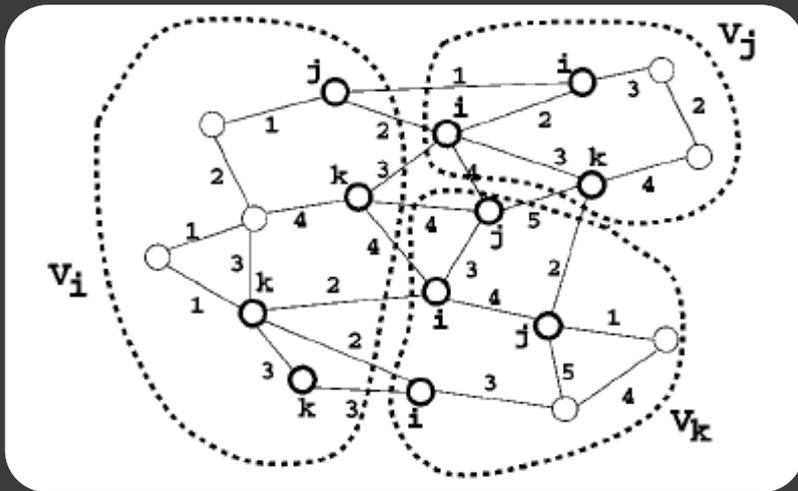
# MMOOG Server Clusters

- Baseados em replicação (proxy server e mirror servers)



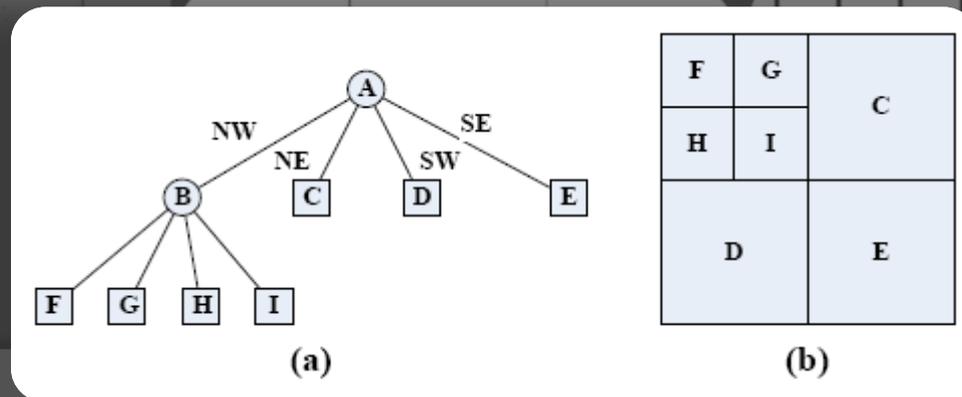
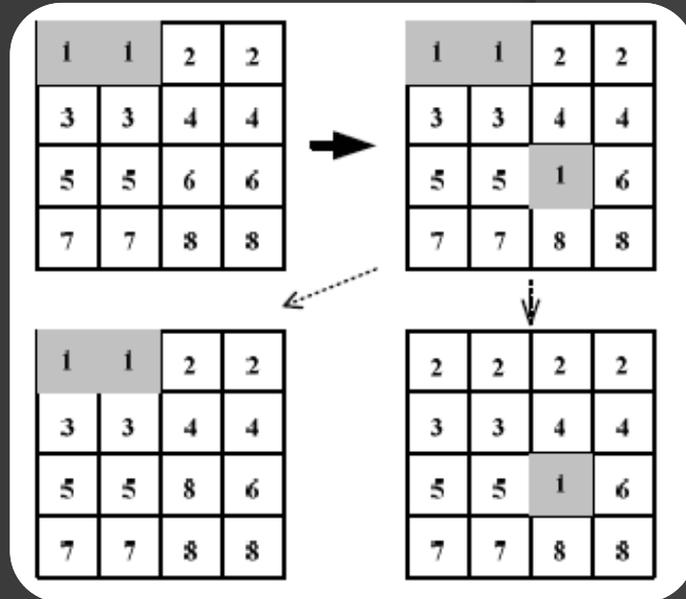
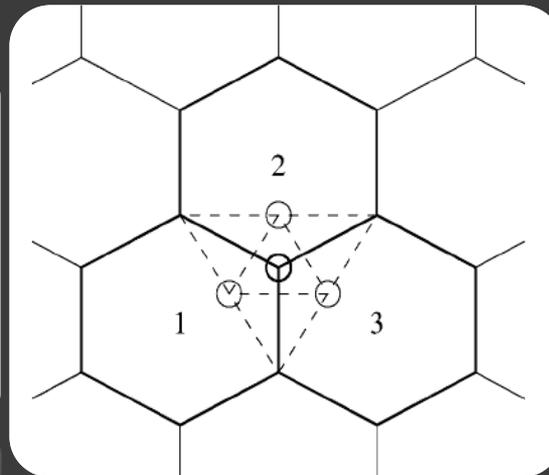
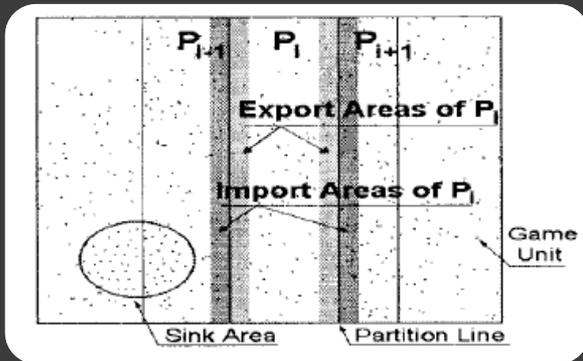
# MMOG Server Clusters

- Baseados em objectos



# MMOG Server Clusters

- Baseados em zonas



# Problemas dos MMOG Server Clusters

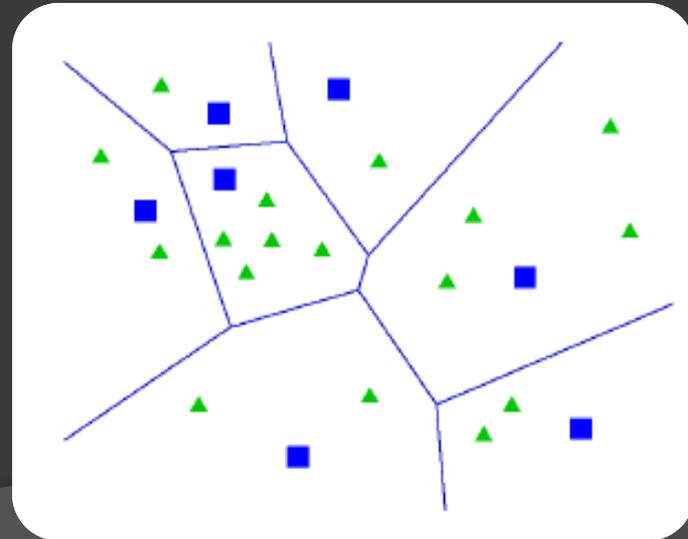
- ⦿ Particionamento (estático, dinâmico)
- ⦿ Balanceamento do “Load” (global vs. local)
- ⦿ Problema principal:
  - “Computation load” vs. “Inter-server communication”
- ⦿ Limitações Principais:
  - Escalabilidade (limitação pelo total dos recursos existentes)
  - Balanceamento do “Load” (densidade levada de jogadores – “hotspots”)

# Voronoi State Management

- ⦿ Assumpção: os estados são guardados em objectos (x;y)
- ⦿ Ideia inicial:
  - Permitir que os estados de jogo sejam geridos por todos os clientes;
  - Dois papéis para cada cliente: peer e arbitrator;
  - Particionamento usando o algoritmo de Voronoi;

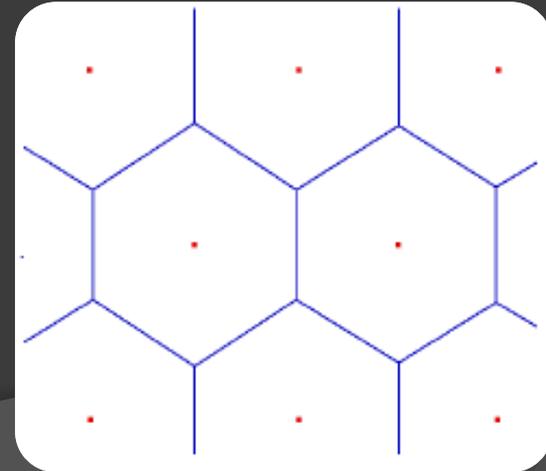
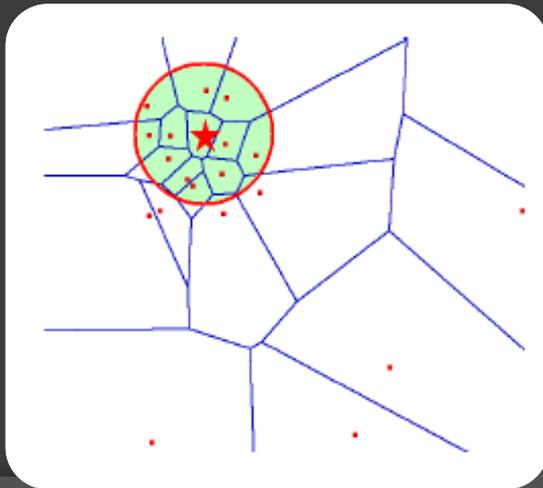
# Voronoi State Management

- ⦿ Existem três problemas:
  - Conexões de ordem  $O(n^2)$  nos “hotspots”;
  - Algumas células são maiores que as restantes;
  - Transferências de controlo constantes (ownership);



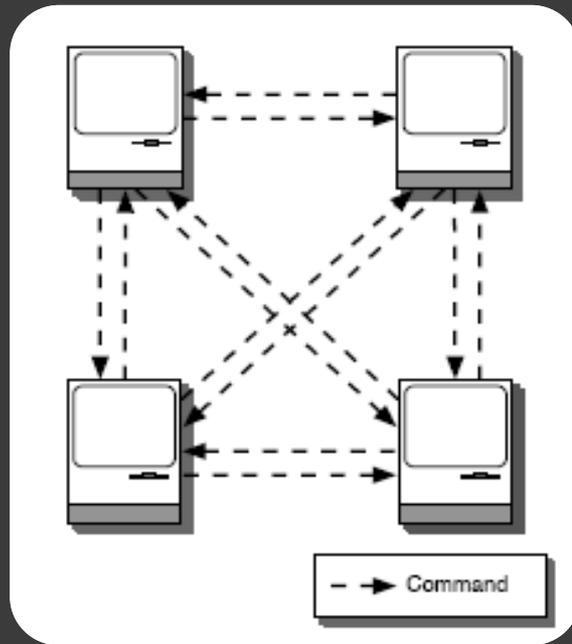
# VSM: Ideias Base

- “Overload” de conexão: clustering de “aggregators”
- Células grandes: virtual peers
- Transferências constantes: transferências explícitas;



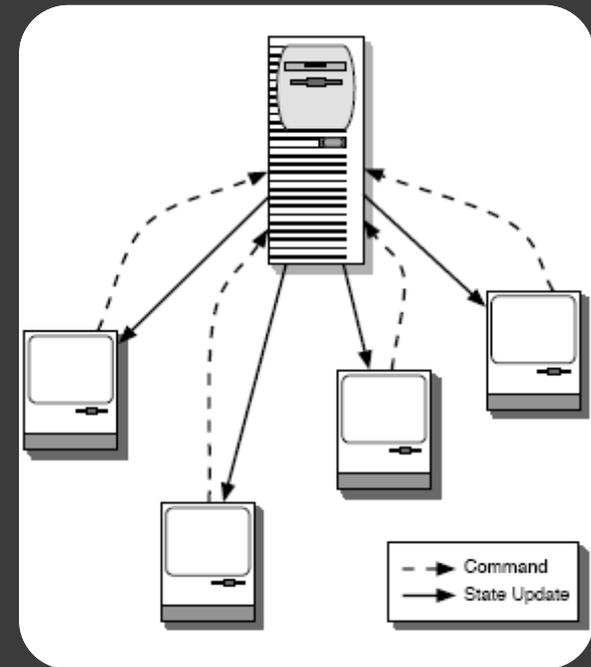
# Modelos de Rede para Jogos

## Point-to-Point



Ex: RTS

## Cliente-servidor



Ex: FPS, MMOG

# Modelos de Consistência para Jogos

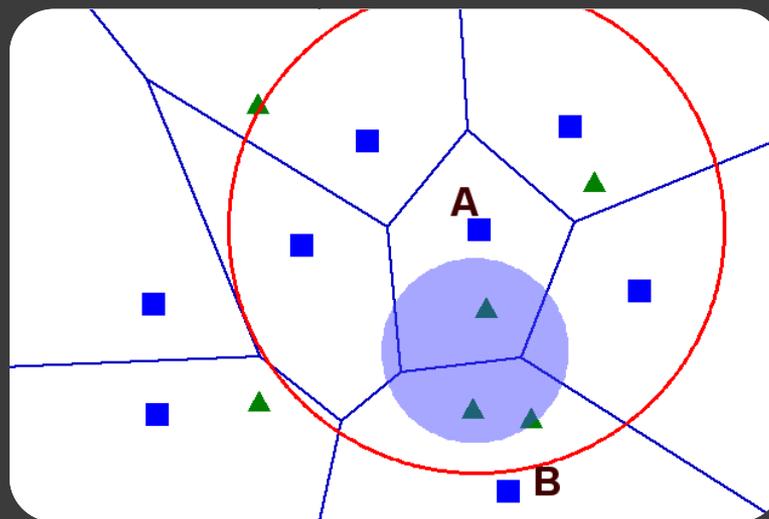
- ⦿ Event-based (normalmente usado em point-to-point)
  - Eventos enviados para todos os nodos;
  - Nodos avançam em tempo lógico em conjunto;
  - Mesmos estados e a mesma execução de eventos;
- ⦿ Update-based (normalmente usado em cliente-servidor)
  - Eventos enviados apenas para o nodo servidor;
  - Servidor faz avançar o tempo lógico;
  - Estados do servidor e sincronização dos clientes feita através de updates;

# VSM: Controlo de Consistência

- Update-based;
- Eventos são enviados para o arbitrator em gestão;
- O arbitrator em gestão decide se dá seguimento;
- Cada arbitrator toma as suas decisões;
- Envia os updates;
- Fecho dos atributos durante as transacções:
  - O arbitrator A notifica o B (faz-se o fecho/lock);
  - A modifica os estados;
  - B modifica os estados, liberta o fecho;
  - A recebe uma confirmação, transacção efectuada;

# VSM: Controlo de Consistência

- O arbitrator que está encarregue da gestão recebe e processa os eventos;
- Se necessário saltam-se eventos;
- Os updates são enviados para os arbitrators afectados por estes;

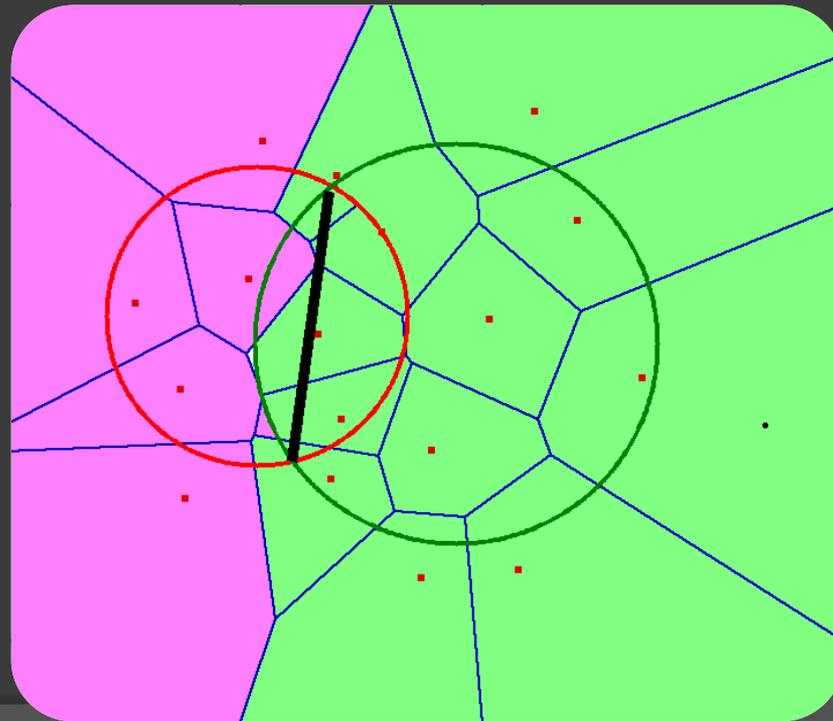


# VSM: balanceamento do Load

- ⦿ Tradicional: nodos com capacidade elevada primeiro, efectuar o ajustamento;
- ⦿ VSM: nodos com capacidade baixa primeiro, efectuar o cluster de seguida;
- ⦿ É assumido que se sabe quais os nodos a fazer “load”;
- ⦿ Definição de “overload” e “underload”:
  - Overload: pede ao gateway o agregator, submete o controlo;
  - Underload: desintegra, liberta o controlo;

# VSM: balanceamento do Load

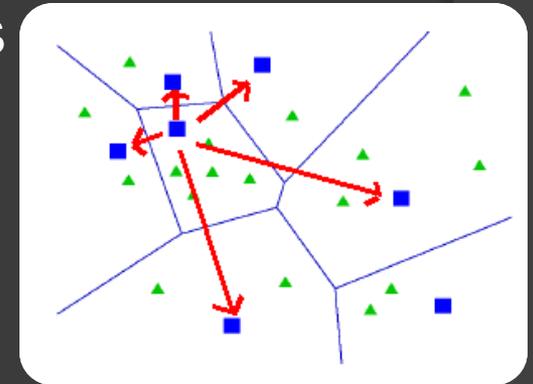
- A esfera de controlo é ajustável;
- Caso exista mais do que um agregator, escolhe-se o mais próximo;



# VSM: Tolerância a Falhas

## ⦿ Arbitrator normal:

- Escolhe um arbitrator de backup, efectua o backup dos estados;
- O backup transfere o controlo para os arbitrators mais próximos;



## ⦿ Aggregators:

- Escolhe um aggregator de backup;
- Assume o papel do original caso exista uma falha;
- Escolhe um novo backup;

# Conclusão

- ⦿ VSM utiliza:
  - Particionamento Voronoi;
  - Controlo de consistência;
  - Clustering e superpeers (heterogeneidade);
  - Nodos de backup (churn);
  
- ⦿ Propostas futuras:
  - Os aggregators movem-se com os nodos;
  - Separação de gestão estática de dinâmica de objectos;