

Sistemas Distribuídos baseados em Coordenação

Pedro Ferreira DI - FCUL



Introdução

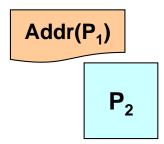
- □ Uma visão diferente sobre os sistemas distribuídos:
 - Consideramos sistemas inerentemente distribuídos que se modificam com o passar do tempo (entram e saem processos)
 - O grande problema a ser resolvido é como coordenar as interações entre os processos deste sistema
- □ O paradigma de coordenação promove a separação entre atividades de computação e coordenação:
 - Computação: execuções internas num processo
 - Coordenação: interações entre processos

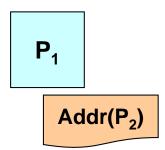
- Podem ser classificados de acordo com o seu grau de acoplamento (ou desacoplamento)
- O acoplamento pode ser:
 - Referencial: relativo à localização (por endereçamento) dos processos
 - » Acoplado: entidades conhecem o endereço umas das outras;
 - » **Desacoplado:** entidades desconhecem o endereço umas das outras.
 - **Temporal:** relativo ao estado das entidades comunicantes;
 - » Acoplado: entidades estão ativas ao mesmo tempo durante a interação
 - » **Desacoplado:** não necessitam estar ativas ao mesmo tempo para que a interação ocorra

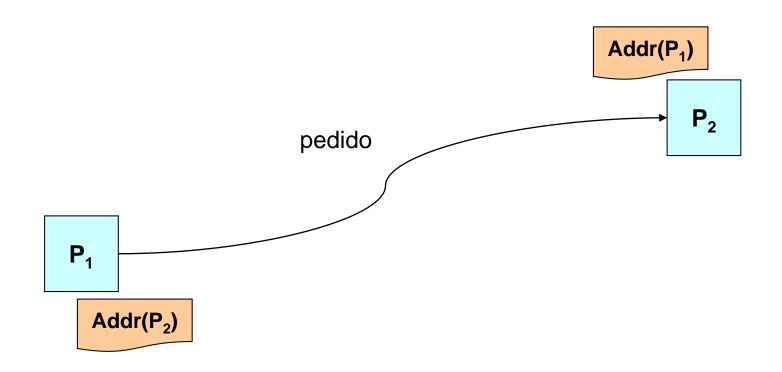
Coupled Referential Decoupled

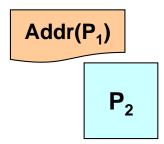
Coupled	Decoupled
Direct	Mailbox
Meeting oriented	Generative communication

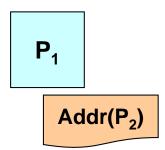
Temporal

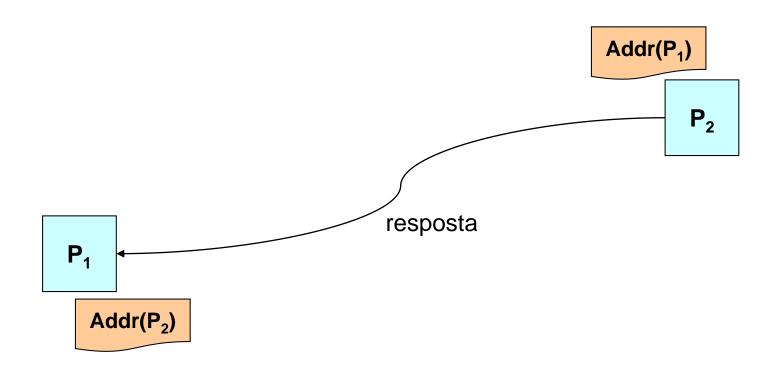


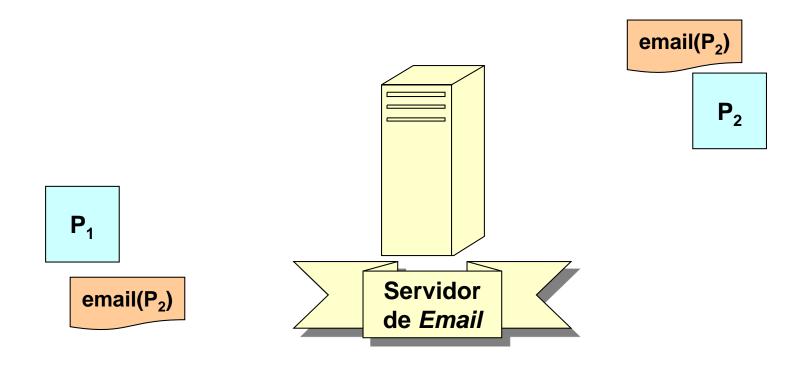


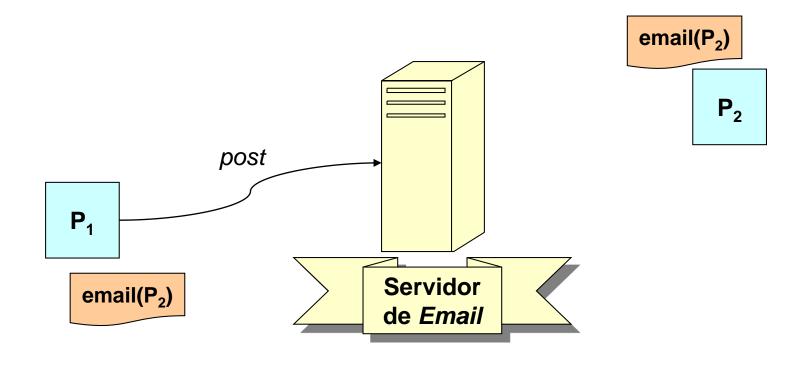


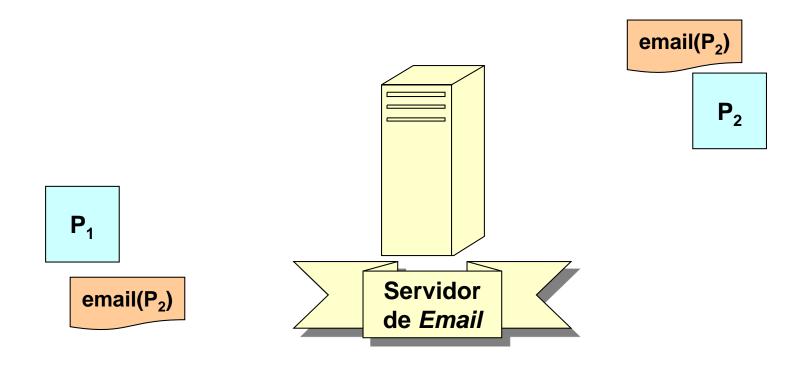


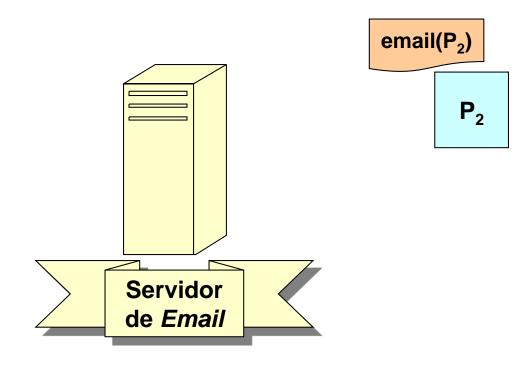


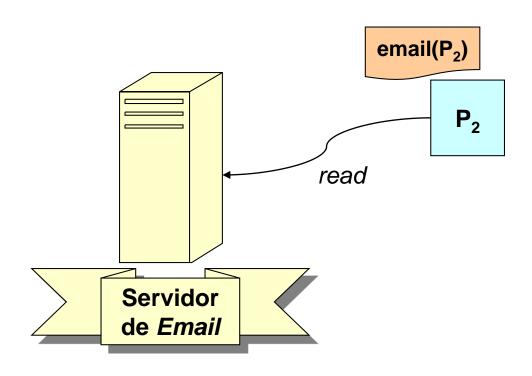


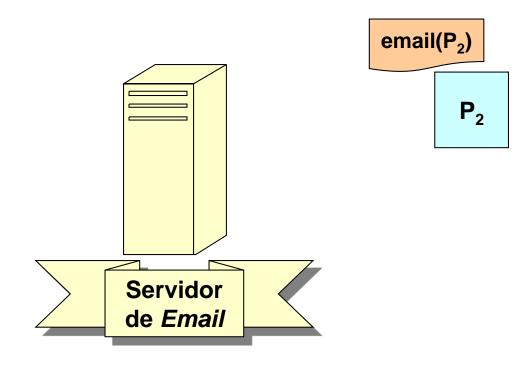


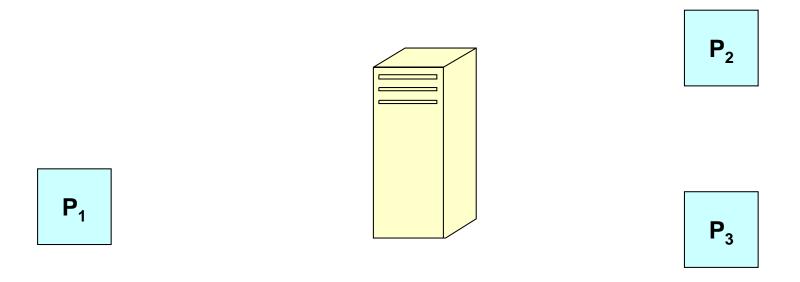


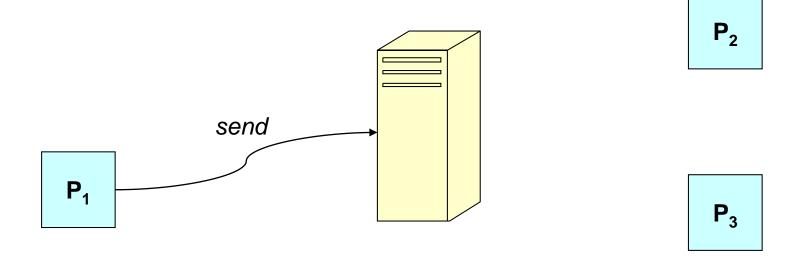


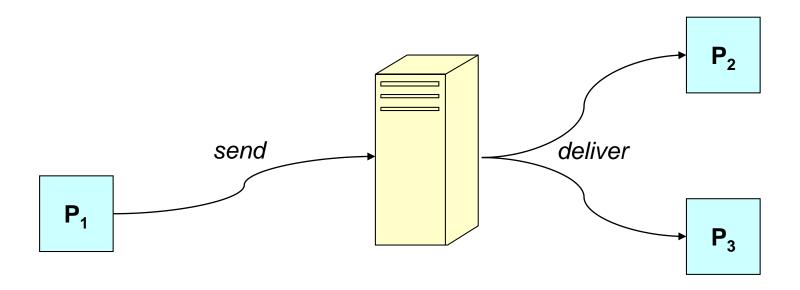


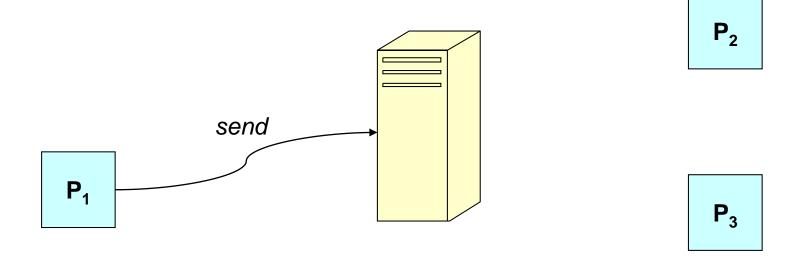


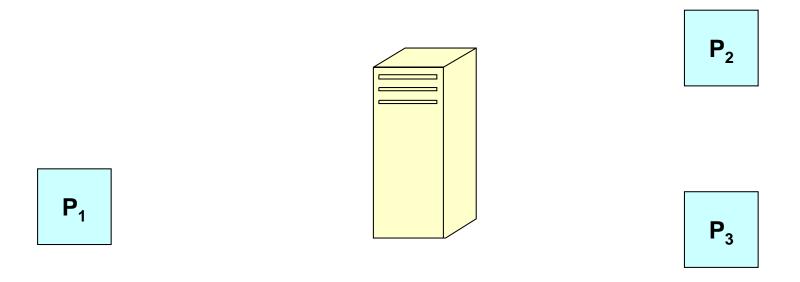


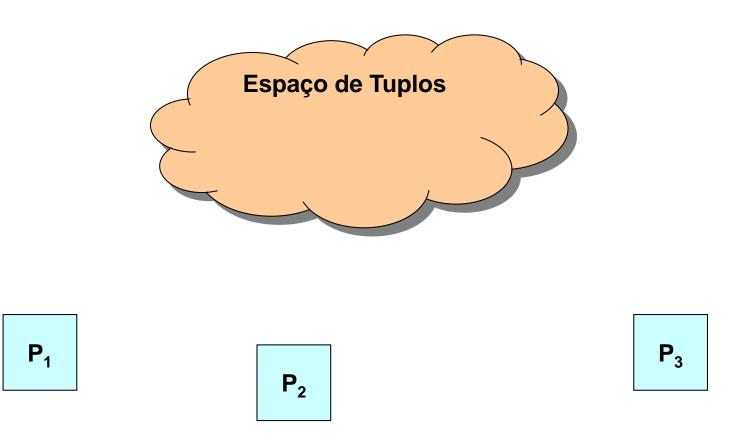


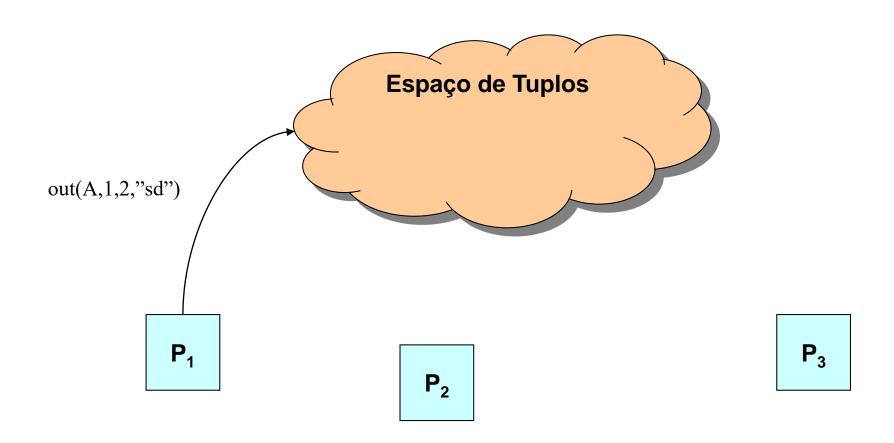


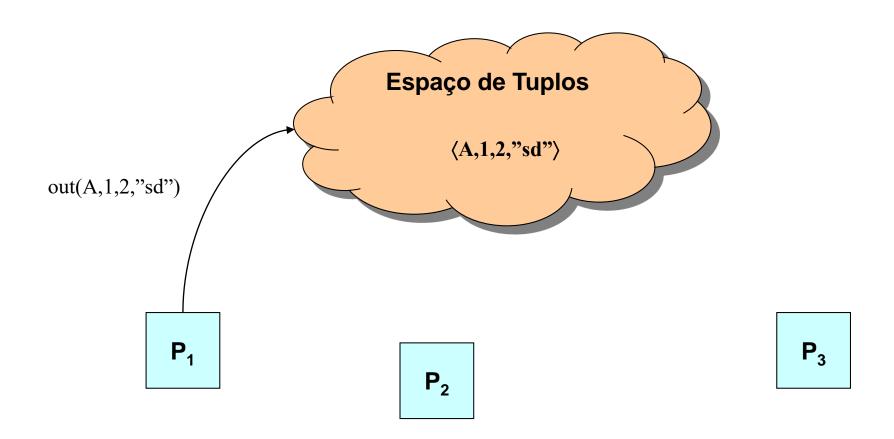




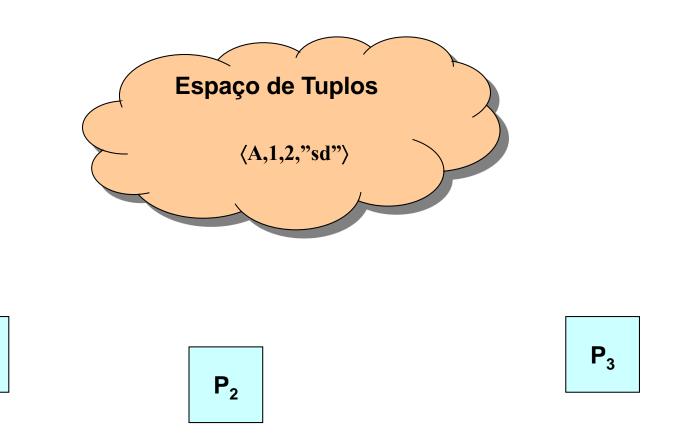




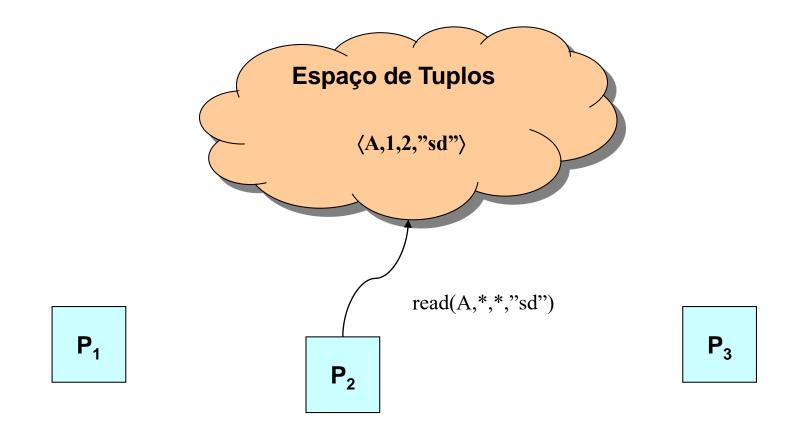




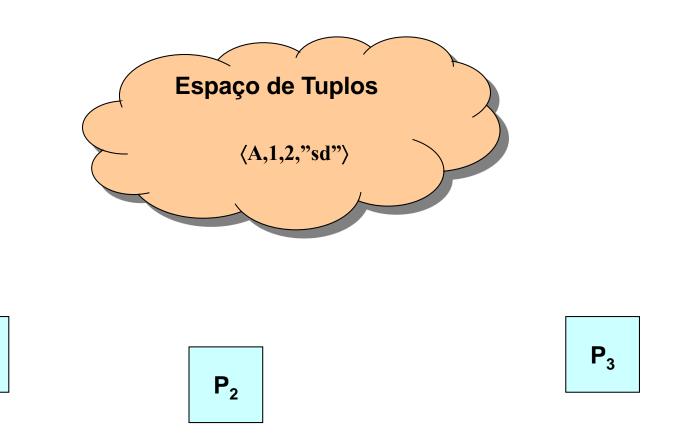
□ Comunicação generativa: Linda, JavaSpaces, IBM TSpace.



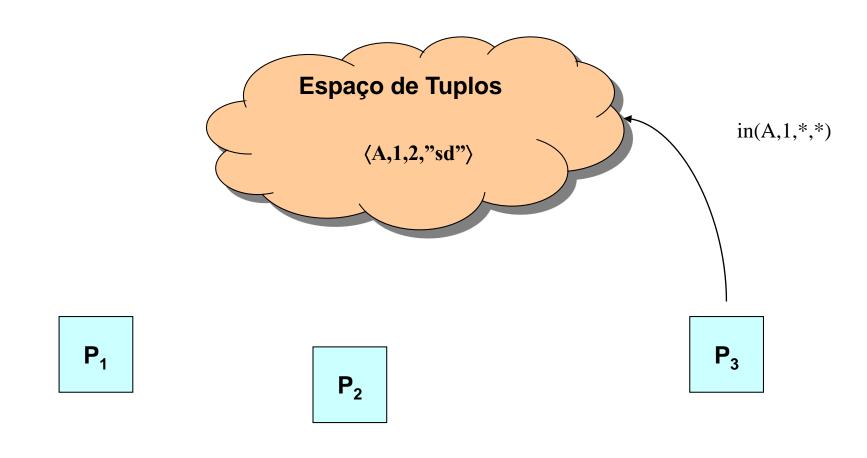
 P_1

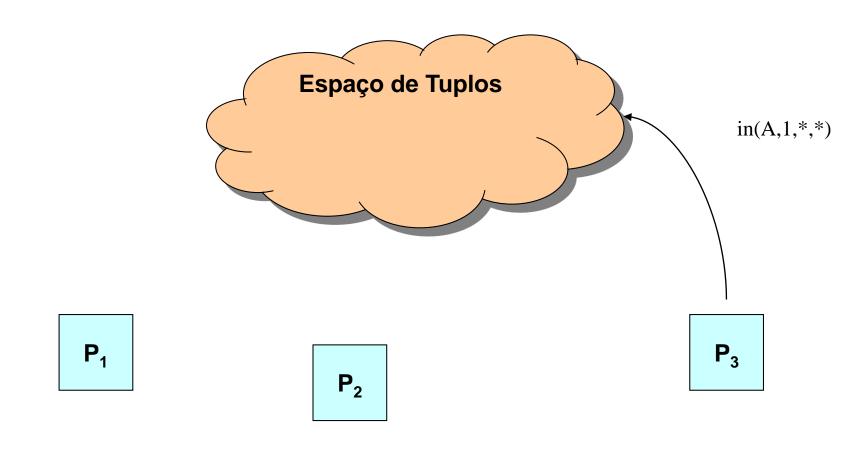


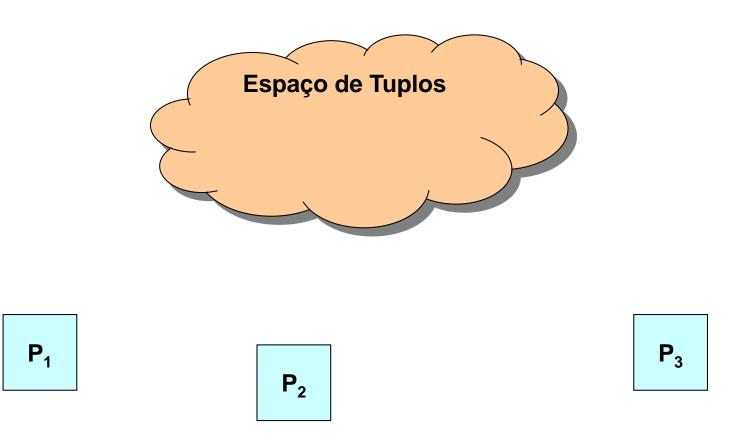
□ Comunicação generativa: Linda, JavaSpaces, IBM TSpace.



 P_1

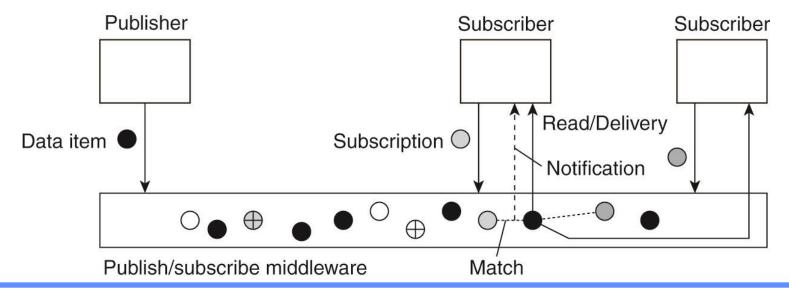






Publisher/Subscriber (Orientada a Encontro)

- Temos um **barramento de eventos** (*event bus*) onde:
 - os processos *publishers* publicam eventos
 - os processos subscribers se registam para obter certos tipos de eventos
 - » a subscrição pode ser restrita a eventos com certas propriedades
 - Só eventos que combinam com a subscrição são enviados ao processo
 - » a subscrição pode ser restrita a um certo canal
 - > A ideia de canal é semelhante a um fórum ou lista de discussão
- □ A arquitetura desse tipo de *middleware* segue a das filas de mensagens



Coordenação Generativa

- Coordenação generativa (ou comunicação generativa) é um modelo de coordenação (ou comunicação) que utiliza um espaço de memória partilhada para **tuplos** (itens de dados genéricos)
- Esta memória é o <u>espaço de tuplos</u>:
 - É uma memória partilhada real porque qualquer processo deve poder referenciar um tuplo no espaço, independentemente da sua localização
 - É uma memória partilhada lógica porque não tem necessariamente de ser concretizada numa memória partilhada física
 - É uma memória associativa porque os tuplos não são acedidos pelo seu endereço mas sim pelo seu conteúdo
- Conclusão: o espaço de tuplos é memória partilhada, mas foi desenhado a pensar em redes de computadores

Coordenação Generativa

- Definições:
 - Tuplo:
 - » Conjunto de elementos $t = \langle e_1, ..., e_i \rangle$
 - Molde:
 - » Tuplo t' onde alguns elementos podem ser indefinidos (*)
 - Combinação entre tuplo e molde:
 - » Mesmo número de elementos
 - » Os elementos definidos são iguais
 - Operações:
 - » out(t): produz um tuplo no espaço
 - » **in(t')**: consome um tuplo do espaço que combina com t'
 - \rightarrow Ex: in(<a,b,*>) lê <a,b,c>
 - » rd(t'): lê um tuplo do espaço que combina com t'

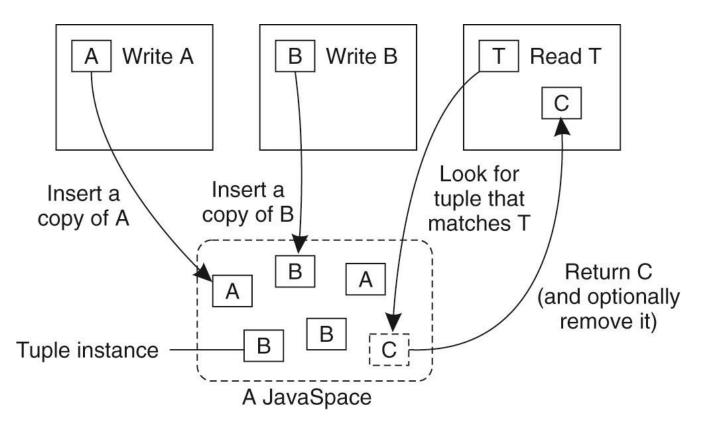
Coordenação Generativa

- As operações são:
 - Bloqueantes:
 - » in e rd ficam bloqueadas até que exista um tuplo que combine com o molde passado como parâmetro
 - » Obs: existem variantes não-bloqueantes: inp e rdp
 - Atómicas:
 - » as operações **out**, **in** e **rd** são indivisíveis
 - Não deterministas:
 - » Se vários tuplos no espaço combinam com o molde passado em **in** ou **rd**, qualquer um deles pode ser retornado
 - » Se vários processos esperam para consumir um tuplo, qualquer um deles pode receber este tuplo quando ele estiver disponível no sistema

JavaSpaces

- Serviço de espaço de tuplos da arquitectura Jini
- □ O JavaSpaces suporta as operações usuais da coordenação generativa:
 - write = out
 - read = rd
 - take = in
 - Versões não bloqueantes: takeIfExists e readIfExists
 - Existe também a operação notify, que permite a recepção de eventos sobre a existência de um tuplo no espaço
- O JavaSpaces suporta transacções e notificações de eventos através da integração com os outros serviços do Jini

JavaSpaces



■ A concretização usual de um *JavaSpace* consiste em um servidor acedido via JavaRMI que armazena tuplos

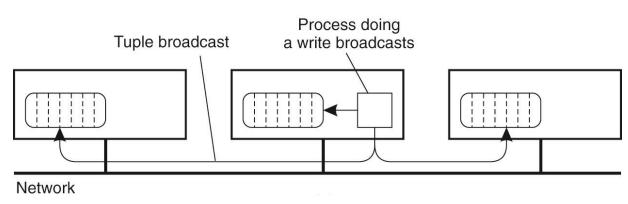
```
public interface JavaSpace {
Lease write (Entry e, Transaction txn, long lease);
Entry read (Entry tmpl, Transaction txn, long timeout);
Entry readIfExists (Entry tmpl, Transaction txn, long timeout);
Entry take (Entry tmpl, Transaction txn, long timeout);
Entry takeIfExists (Entry tmpl, Transaction txn, long timeout);
EventRegistration notify (Entry tmpl, Transaction txn,
                         RemoteEventListener listener, long lease);
Entry snapshot(Entry e);
```

Interface do serviço *JavaSpaces* (simplificada)

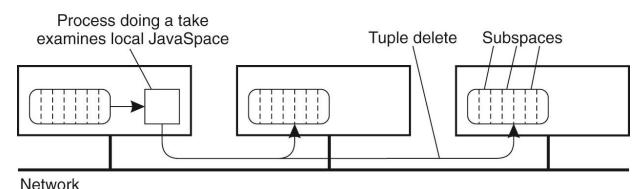
JavaSpaces: Concretização Distribuída

- ☐ Uma questão fundamental quando se pensa no modelo de espaço de tuplos é como garantir que o espaço vai estar sempre disponível e não será um *bottleneck*
 - A resposta para essa questão passa pela concretização distribuída do espaço
 - Vamos analisar como isso pode ser feito com o JavaSpaces
- □ O *JavaSpaces* pode ser replicado com o objectivo de:
 - Aumentar a disponibilidade dos tuplos (tolerância a faltas)
 - Melhorar a escalabilidade do sistema (balanceamento de carga)
- ☐ A concretização requer a resolução de dois problemas:
 - 1. Como simular o endereçamento associativo sem usar flooding
 - 2. Como distribuir os tuplos pelas máquinas e localizá-las depois

JavaSpaces: Replicação de Tuplos



Um tuplo é inserido em todas as instâncias do espaço na rede



Vantagem:

• Tolera faltas

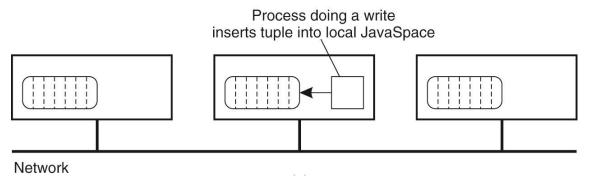
Desvantagens:

- Inserção/remoção pesada
- Má utilização de memória
- Não há consistência sequencial

Pode-se concretizar usando algum dos algoritmos para replicação vistos nas aulas, de forma a satisfazer consistência sequencial.

As leituras podem ser feitas localmente, mas as remoções devem ser feitas em todas as máquinas

JavaSpaces: Distribuição de Tuplos



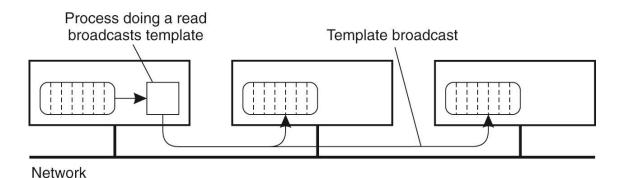
Um tuplo é inserido localmente e removido em apenas uma máquina

Vantagem:

- Melhor utilização da memória
- Satisfaz consistência sequencial

Desvantagens:

- Não tolera faltas
- Leitura pesada (flooding)



As leituras devem ser enviadas a todas as instâncias do espaço na rede

JavaSpaces: Concretização Híbrida

