

---

# **CHAVE: Consolidation with High-Availability on Virtualized Environments**

---

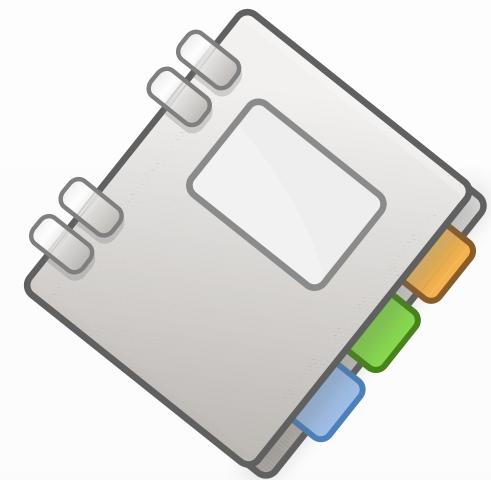
**Daniel Scheidemantel Camargo**

Orientador: Maurício Aronne Pillon, Dr.  
Coorientador: Charles Christian Miers, Dr.

# Agenda

---

- Motivação
- Trabalhos correlatos
- Solução proposta
- Plano de testes
- Resultados preliminares



# Objetivo

---

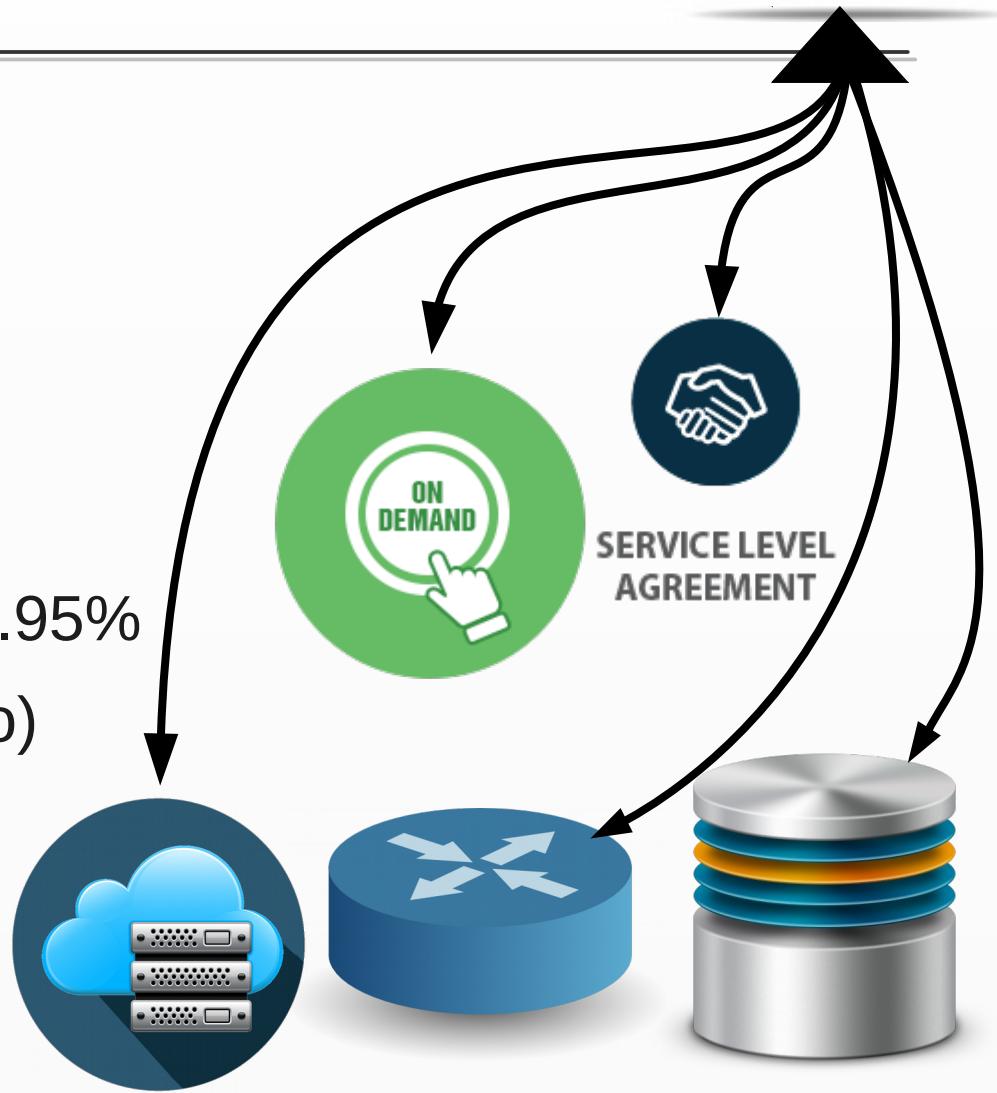


- Mecanismo de alta disponibilidade (HA):
  - Replicação de máquinas virtuais (MVs).
    - Impacto em energia e recursos
- Consolidação de MVs:
  - Reduzir o impacto da HA.
  - Restrição de justaposição das réplicas.

# Computação em nuvem



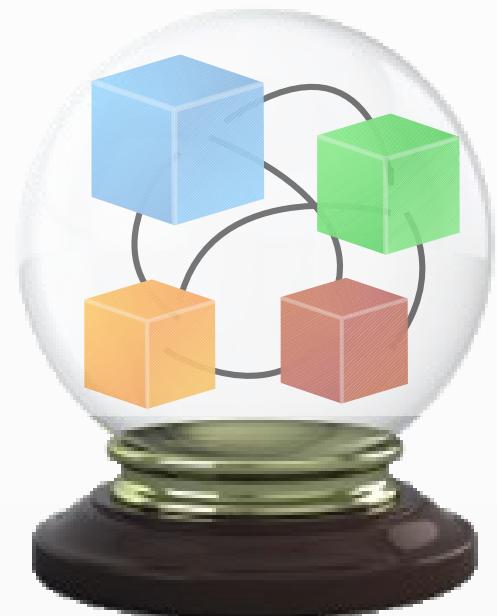
- Computação sob demanda.
- Virtualização
- SLA: **Disponibilidade.**
  - Nuvens públicas IaaS
    - Taxas: de 99.9% a 99.95%  
(131 a 66 minutos/ano)



# Serviços críticos



- Organizações: **continuidade de negócios.**
- Violações no SLA (Interrupções)
  - Disponibilidade abaixo da contratada.
  - Prejuízos financeiro e reputação.
    - Ambos: cliente e provedor
- Se a taxa do SLA não atende aos requisitos da organização:
  - Serviços em alta disponibilidade (HA)
  - Acima de 5 noves (5.2 minutos/ano)



# Disponibilidade



**Inerente:** sistemas computacionais distribuídos.

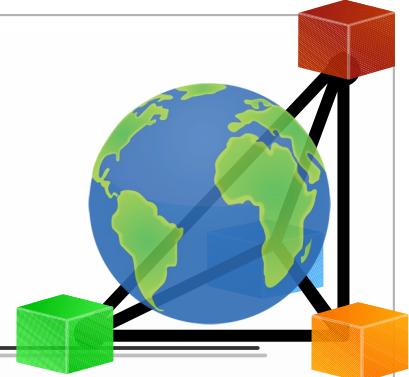
- Desconsidera-se logística e manutenção
- Razão entre tempo disponível ( $T_a$ ) e tempo total ( $T_{to}$ )

$$A = \frac{T_a}{T_{to}} = \frac{T_a}{T_a + \sum_{i=0}^n T_{mc_i}}$$

The diagram illustrates the formula for Availability (A). It shows a step function representing the total time (T<sub>to</sub>). The horizontal axis is divided into segments by vertical lines. The first segment is labeled  $T_a$ . Subsequent segments are labeled  $n$  (number of failures) and  $T_{mc_i}$  (mean correction time), with a red bracket indicating the sum of these failure segments. Red lines point from the labels to their corresponding parts in the formula. The text "Nº de falhas" (Number of failures) is written above the  $n$  label, and "Tempo de correção" (Correction time) is written next to the  $T_{mc_i}$  label.

- Variáveis obtidas por **análise histórica**.
- Indicadores **probabilísticos**: MTBF, MTTF e MTTR.

# Arquitetura Multi-AZs



- São infraestruturas de data centers, agrupadas em regiões:
  - Globalmente distribuídas,
  - Independentes entre si (falhas independentes),
  - Links de baixa latência.
- Nuvens públicas e privadas.
- Multi-AZ amplamente usada para alta disponibilidade.



# Alta Disponibilidade

- Serviços nativos para nuvem:
  - Balanceadores de carga autoescaláveis:
    - Sem estados em memória: **stateless**.
  - Serviços autogerenciados:
    - SGBDs específicos.
- Demais aplicações **stateful** sem acesso a HA:
  - Serviços legados, aplicações científicas.

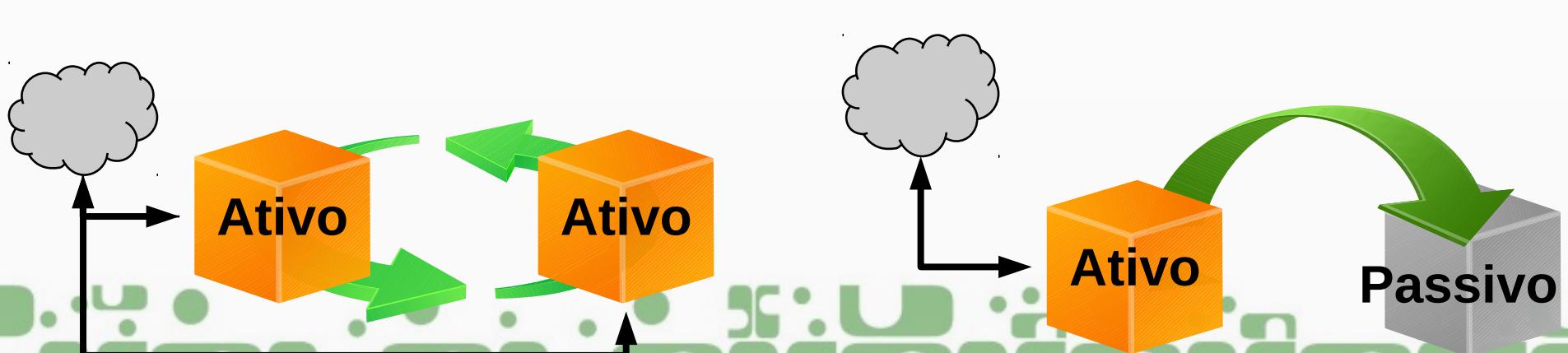


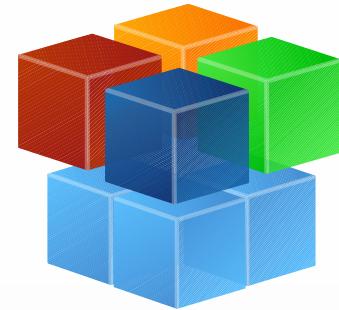
# Alta Disponibilidade

## Replicação



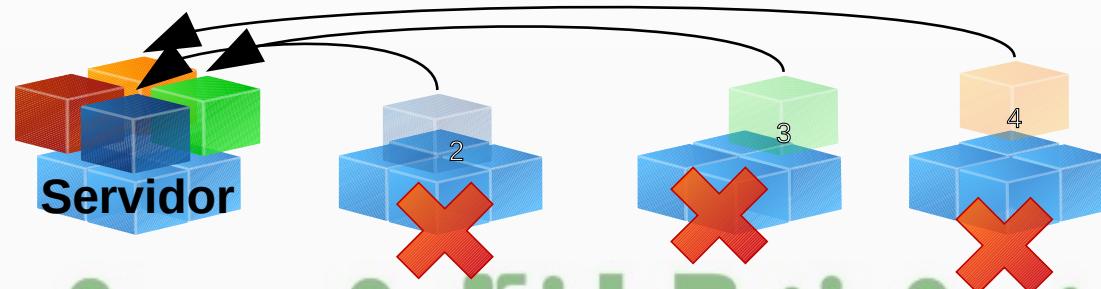
- Análise: *Tempo de correção X Sincronização X Recursos.*
  - Backup por *snapshots* (maior tempo de correção)
  - Replicação de estados de memória:
    - Ativo/ativo e ativo/passivo.
  - Maior **impacto no consumo de energia**





# Consolidação de MVs

- Estratégia para reduzir o consumo de energia em DCs.
- Alocar todas as MVs no menor número possível de servidores, desabilitando os servidores subutilizados.
- Dilema: Consolidação vs. Violações do SLA.
- **Restrição de justaposição:** As réplicas de uma MV crítica não devem estar no mesmo ponto de falhas (SPOF)



---

# Trabalhos correlatos

# Trabalhos correlatos

---

- Relacionados doze trabalhos, organizados em três linhas de pesquisa:
  - Apenas consolidação, apenas HA, e ambos.
- Critérios:
  - **Contribuições:** Conceitos e práticas que agregam para a presente proposta.
  - **Problemas:** Conceitos incompatíveis com a presente proposta.

# Trabalhos correlatos

---

- Linha de pesquisa:
  - Consolidação de MVs

Autores	Contribuições	Problemas
Nathuji e Schan 2007	Políticas locais e globais	Viola preceitos de isolamento e segurança
Corradi 2012	Mensura impactos negativos da consolidação	Sem uma estratégia definida
Beloglazov 2013	Utiliza o FFD para consolidar	Não considera diversas restrições
Zhang 2014	Correlaciona recursos físicos com virtuais	Utiliza apenas o posicionamento inicial

# Trabalhos correlatos

---

- Linha de pesquisa:
  - Alta disponibilidade

Autores	Contribuições	Problemas
Ranjan 2015	Replicação Multi-AZ em nuvens públicas	Survey discute diversas abordagens.
Masakari 2017	Evacuação de MVs e reinício forçado	Apenas serviços <i>stateless</i>
Cully 2008	Usa <i>checkpoints</i> de replica de 1:N, tolerância à falhas	Compatível apenas com hipervisores Xen
Dong 2013	Abordagem em lockstep, proporciona melhor uso de recursos	Invasivo, pois requer modificações no TCP

# Trabalhos correlatos

---

- Linha de pesquisa:
  - Consolidação de MVs com alta disponibilidade

Autores	Contribuições	Problemas
Bin 2011	Adota a restrição de justaposição	<i>Backup por snapshots,</i> (tempo para restauração)
Simonin 2013	Arquitetura Big-Tree, verificação de falhas	Considera apenas +1 replica (sem HA OnDemand)
Li 2016	Replicação de 1:N, conceitos de probabilidade de falhas	<i>Backup por snapshots,</i> viola preceitos de isolamento e segurança

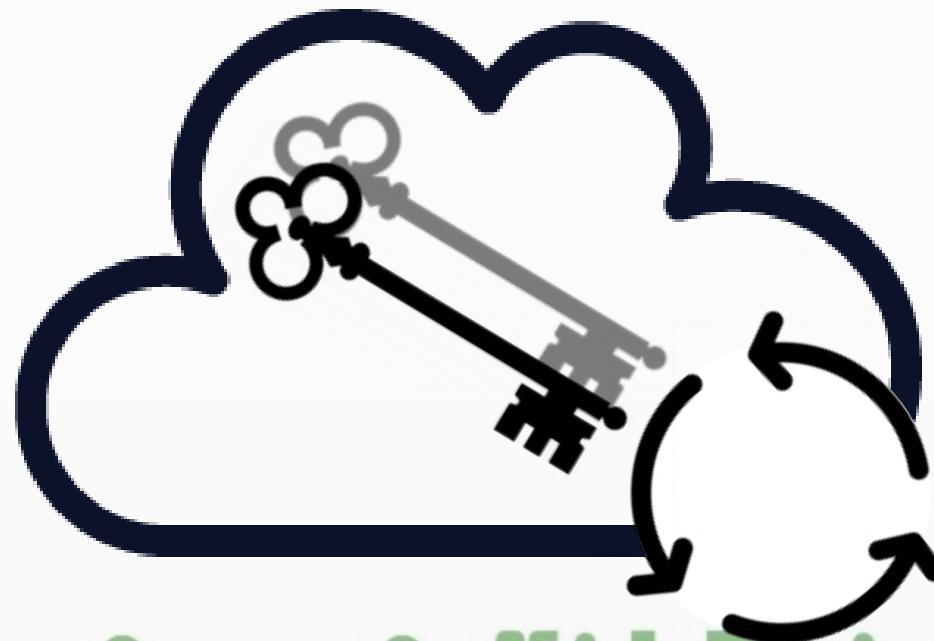
# Trabalhos correlatos

---

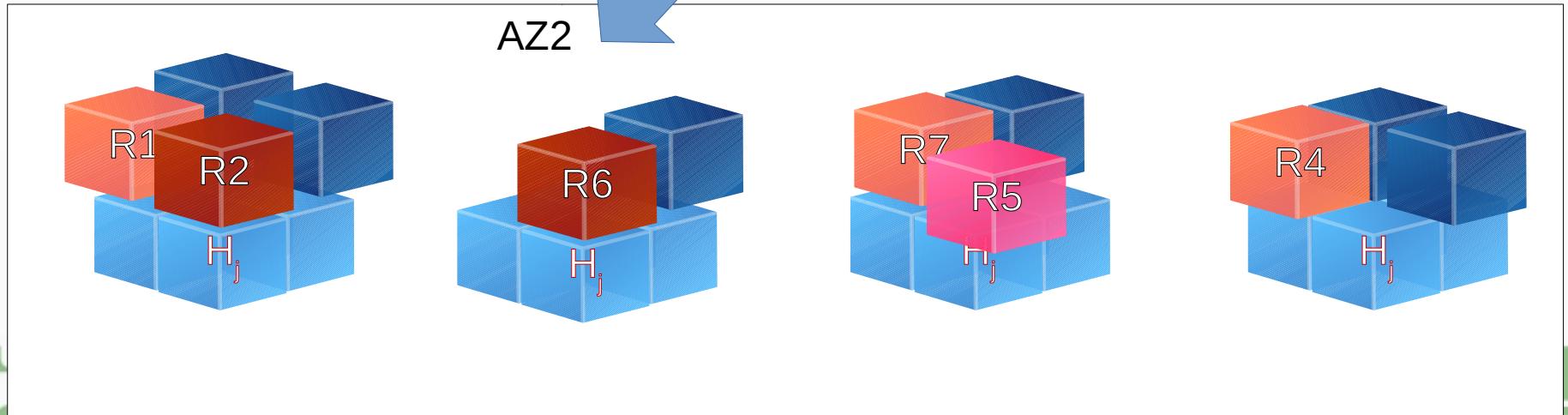
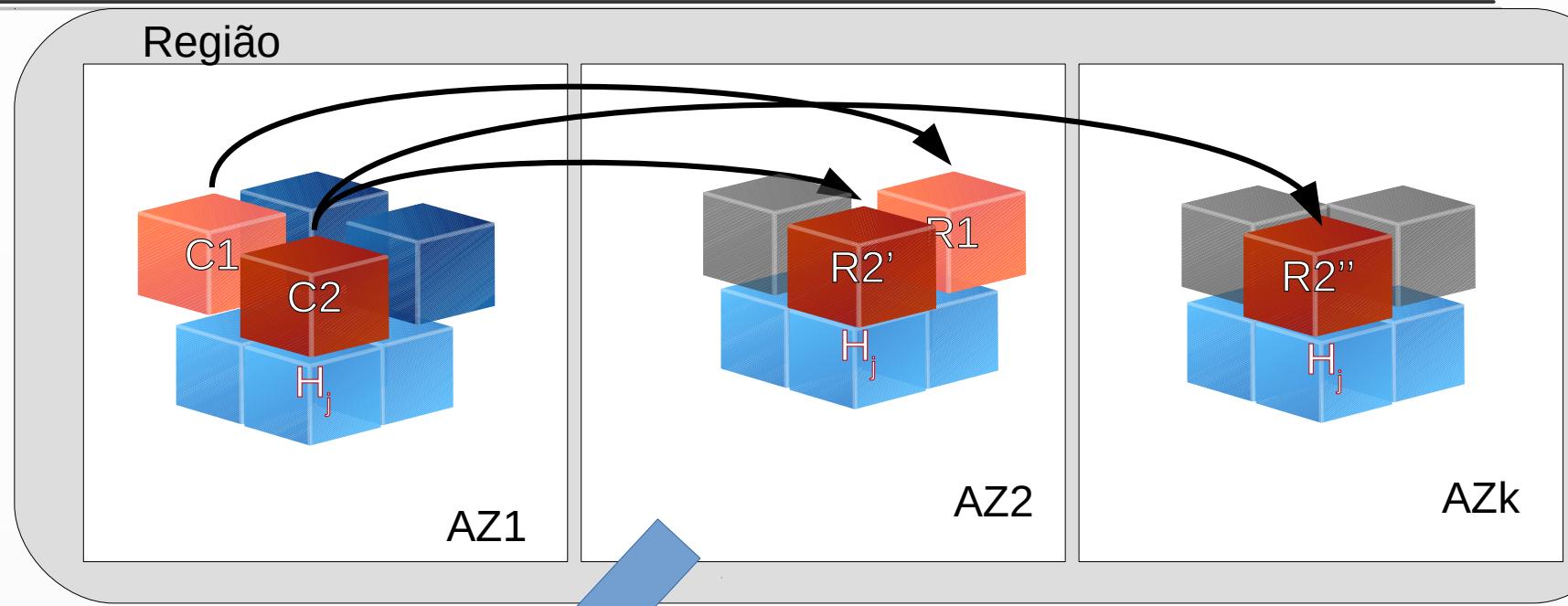
- Diversas abordagens em consolidação ou HA:
  - Indicando que estas são potenciais áreas de pesquisa.
- Poucos trabalhos com as duas linhas de pesquisa.
- Levantamento das contribuições e problemas.
- Até o momento, não foram encontrados trabalhos que reúnam todas as características na mesma proposta.

---

# **CHAVE: Consolidation with High-Availability on Virtualized Environments**



# Objetivos gerais



# Arquitetura Multi-AZ

---

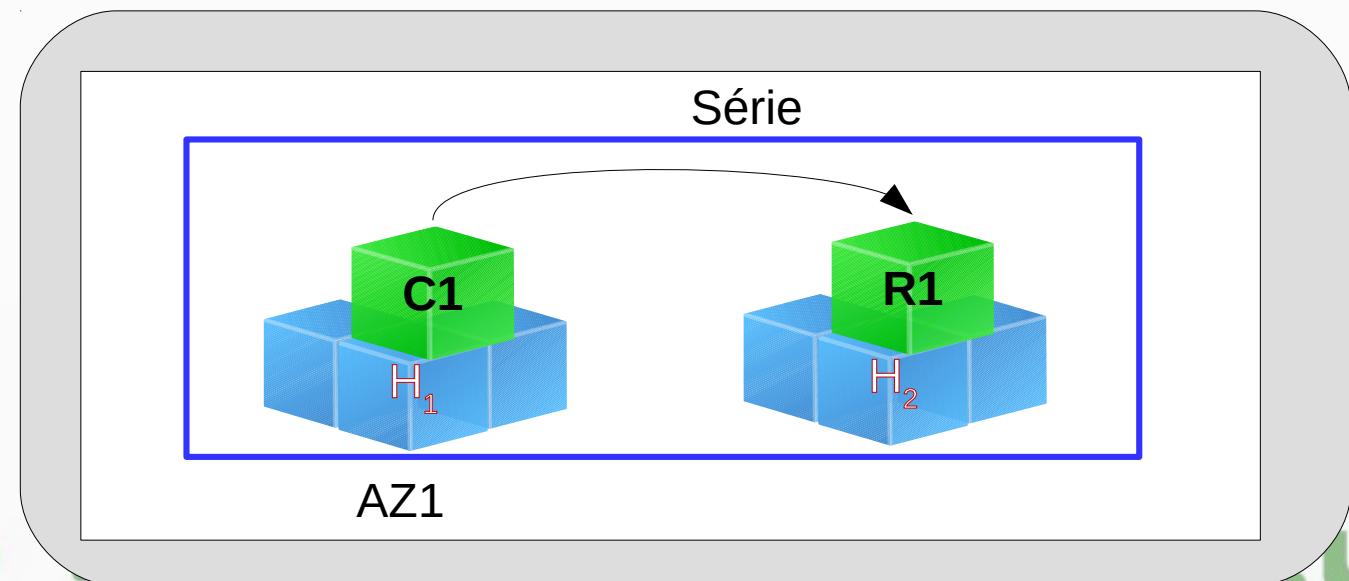
- As réplicas são obrigatoriamente instanciadas em AZs diferentes.
  - Minimiza o SPoF.
  - Habilita uma consolidação de MVs livre de restrições
    - Justaposição
    - Resultados mais próximos do ótimo

# Alta Disponibilidade

## Diagrama de blocos de confiabilidade



- Posicionamento das réplicas: componentes em série
  - Produto da disponibilidade da AZ<sub>1</sub>, servidor.
  - $A_1 * A_1 = A_{final}$
  - Resultado **menor** que a taxa de ambos.

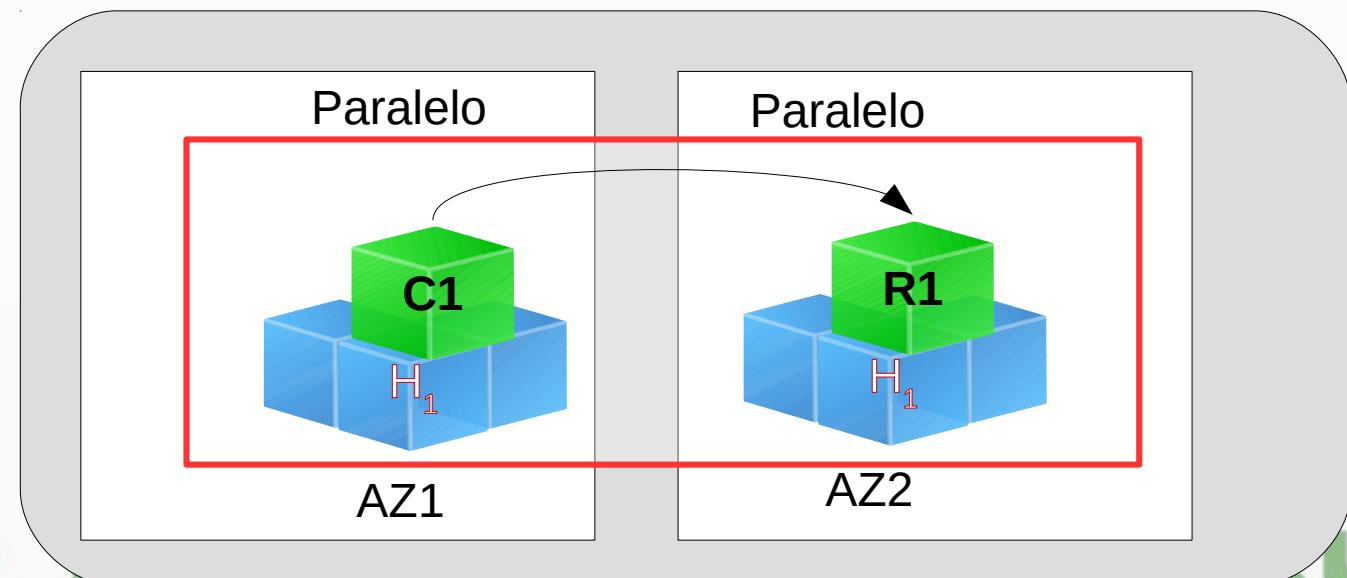


# Alta Disponibilidade

## Diagrama de blocos de confiabilidade



- Posicionamento das réplicas: componentes em paralelo.
  - 1 - Produto da indisponibilidade ( $1-A_1$ ), ( $1-A_2$ ), ... ( $1-A_n$ )
  - $1 - (1-A_1) * (1-A_2) = A_{final}$
  - Resultado **maior** que a taxa dos componentes.



# Alta Disponibilidade



- Probabilidade de falhas de eventos independentes.
- Para  $k$  componentes, a probabilidade de todas as AZs falharem simultaneamente:

$$HA = 1 - (1 - A)^k$$

- 'k' é o número de paralelos ( 1 MV crítica + réplicas)
- Entradas: Taxa de disponibilidade  $A$  e o valor de 'k'

# HA sob demanda

---

- Transparência para o desenvolvedor:
- Como saber o número de réplicas?
  - “Forneça a taxa de HA requerida”. Ex.: 6 ‘noves’
  - A solução fornece o número de réplicas ‘r’ necessárias para alcançar essa taxa.

$$\text{ceil}(r) \approx \log_{1-\mathbb{A}}(1 - \mathbb{H}\mathbb{A}) \boxed{-1} \equiv \frac{\log_{10}(1 - \mathbb{H}\mathbb{A})}{\log_{10}(1 - \mathbb{A})} - 1$$

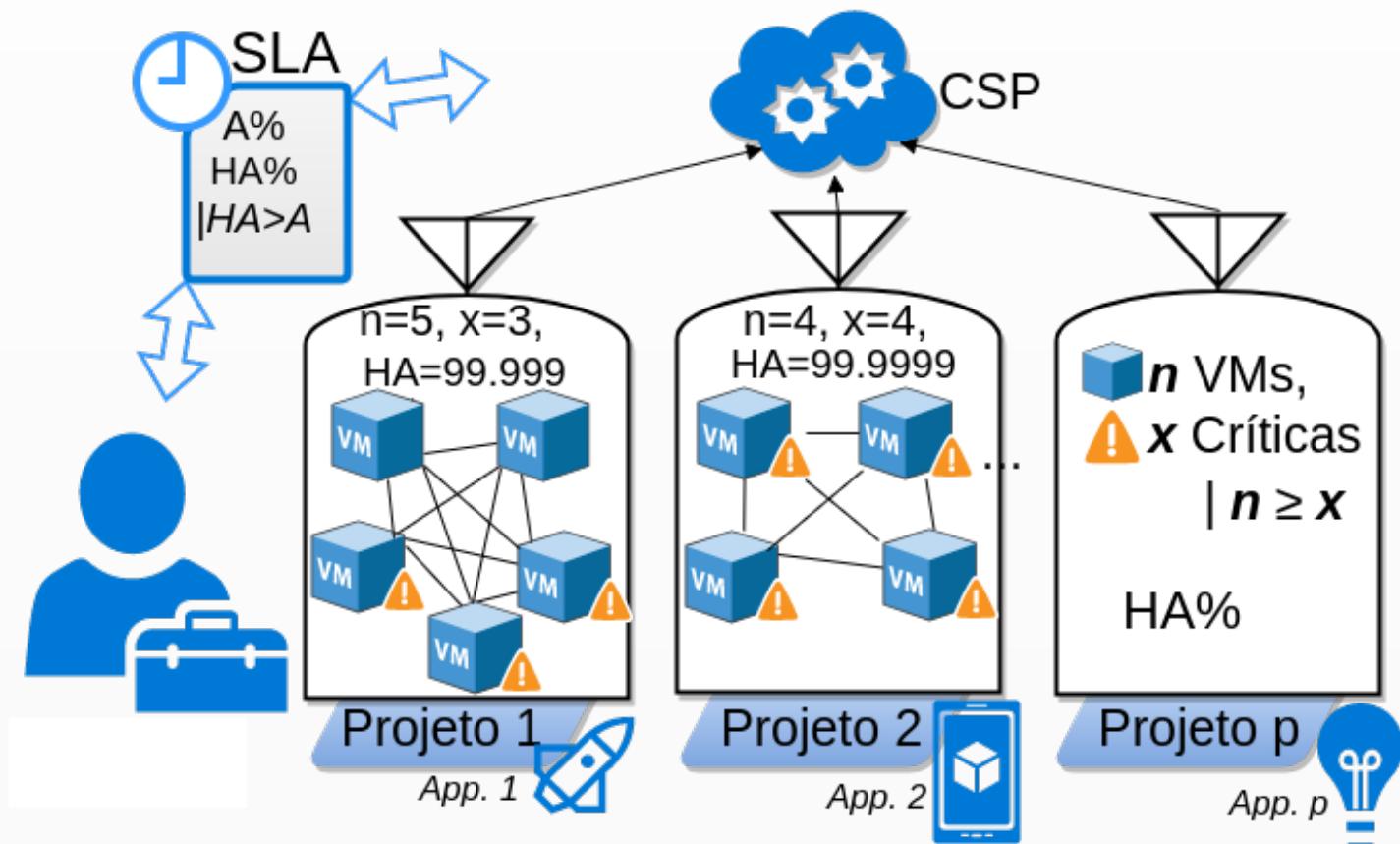
- Base na disponibilidade  $\mathbb{A}$  de cada AZ.

# Definições Replicação

## Perspectiva do desenvolvedor



- n MVs
- x Críticas:  $\mathcal{V}_x^c$
- Taxa HA = XX%
- Qual AZ ?

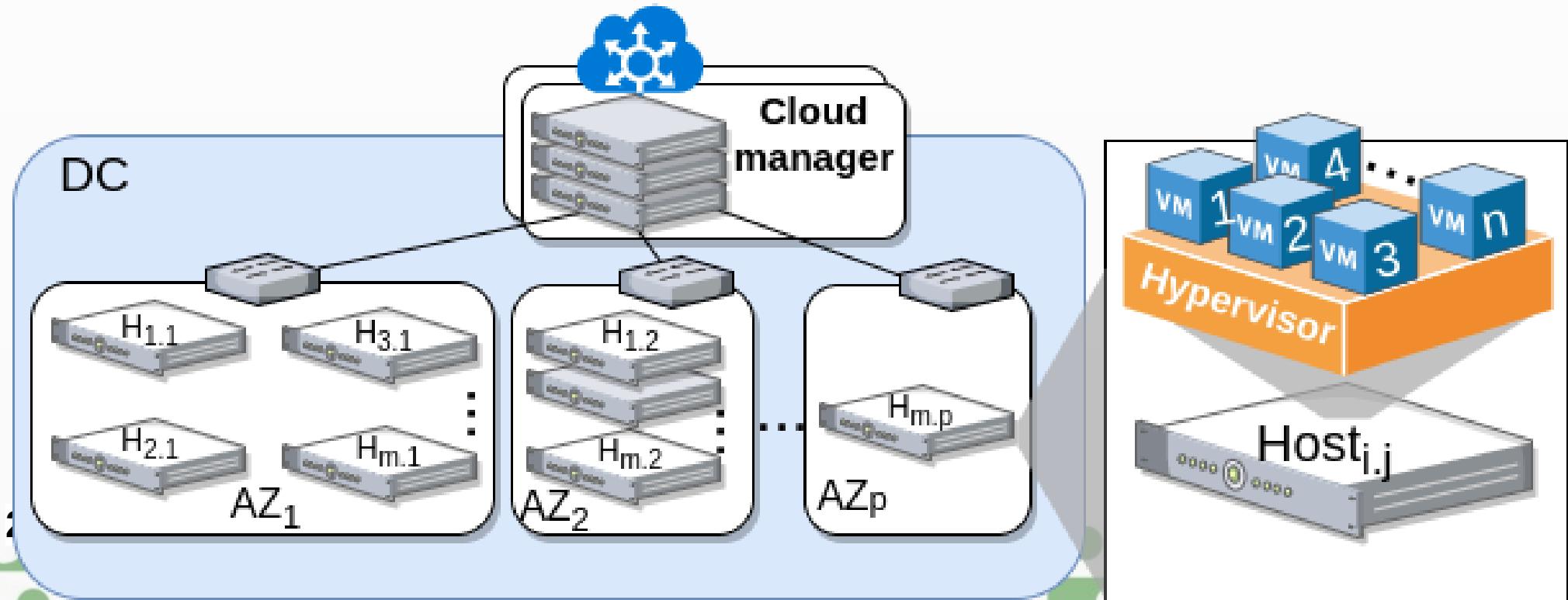


# Definições Replicação

Perspectiva do provedor de nuvem



- 'n' MVs instanciadas: críticas e regulares.  $\mathcal{V}_{nmp}$
- 'm' servidores em cada uma das AZs.
- Segurança e isolamento.

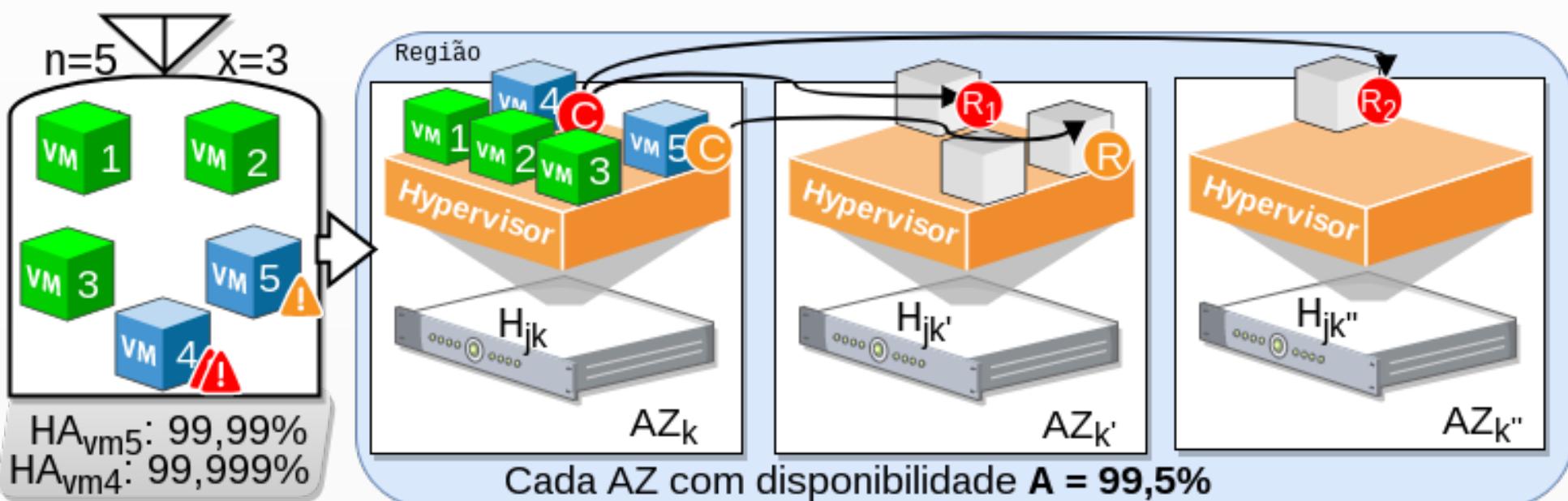


# Definições Replicação

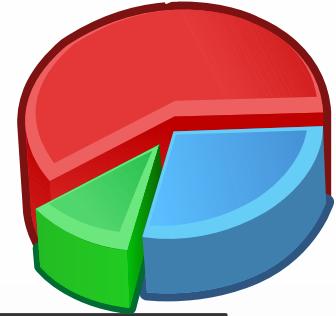


Conjunto de requisições de um mesmo desenvolvedor:

- VM5 demanda HA de **99,99%** = +1 réplica
- VM4 demanda HA de **99,999%** = +2 réplicas
- Disponibilidade regular **A = 99,5%**
- Duas MVs necessitam de três réplicas: Total 5 MVs

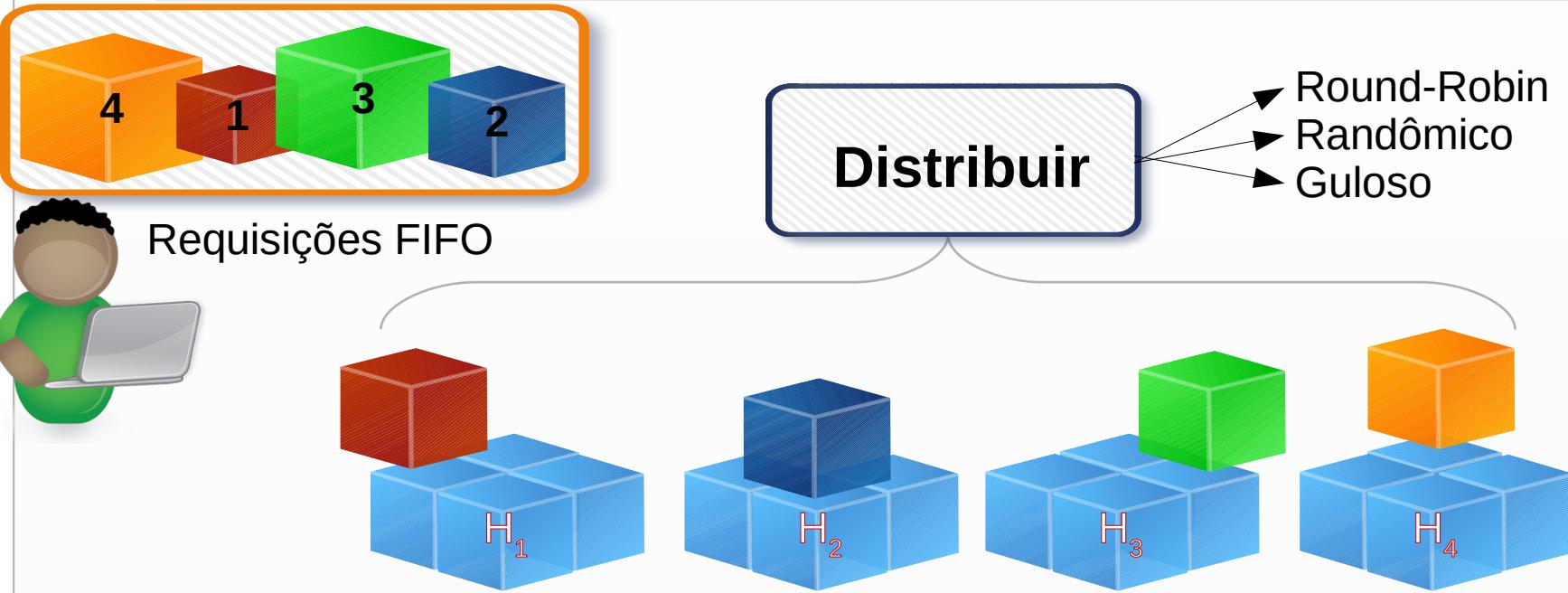
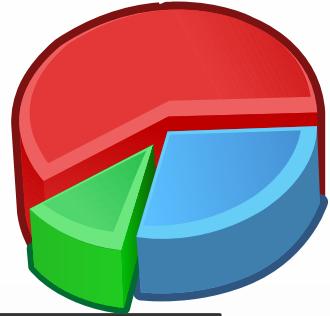


# Consolidação de MVs



- Todas as MVs no menor número de servidores, desativando-os quando subutilizados.
- Problema do Bin-Packing (NP-Difícil).
  - Grande quantidade de requisições simultâneas inviabilizam a solução ótima por força bruta (tempo).
  - Heurísticas possibilitam obter uma solução aproximada em tempo hábil.
    - Relação entre tempo de resposta e otimalidade.
    - Algoritmo First-Fit Decreasing (FFD).
    - $\text{FFD}(L) \leq (11/9) * \text{OPT}(L) + n$

# Consolidação de MVs

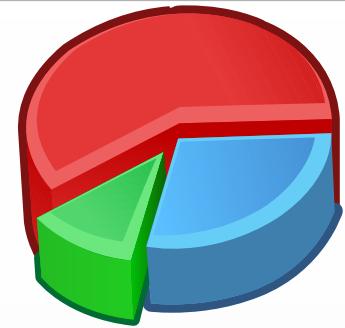


Consolidação ocorre em duas etapas independentes:

- Posicionamento inicial e Migração de MVs

# Consolidação de MVs

## Posicionamento inicial

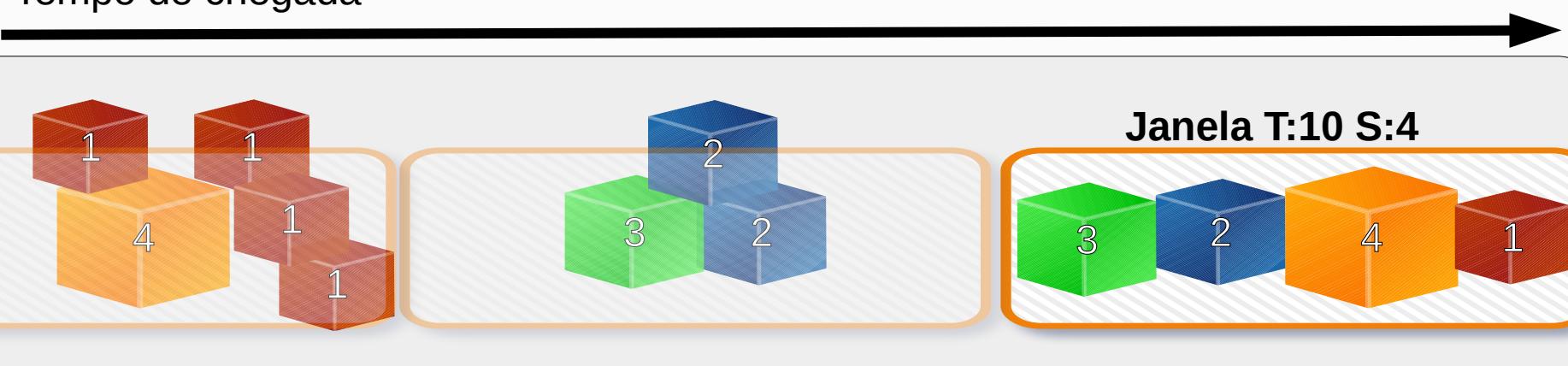


Utilizando o conceito de **janelas** com limitações de **tempo** e **tamanho**:

- Reduz a espera e complexidade.
- Abordagem *offline*

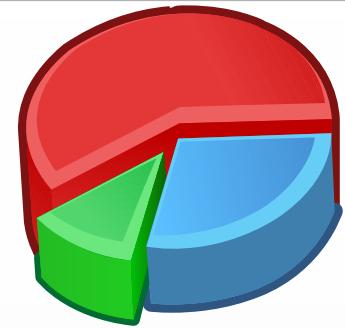
Tempo de chegada

Saída da fila



# Consolidação de MVs

## Posicionamento inicial

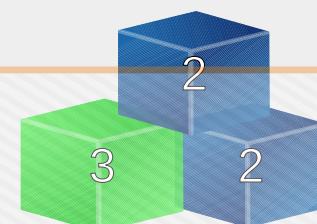
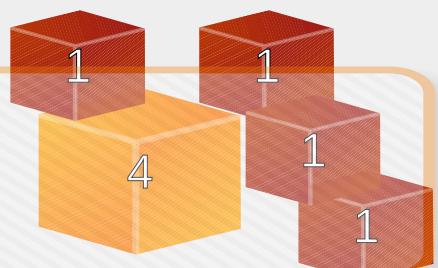


Utilizando o conceito de **janelas** com limitações de **tempo** e **tamanho**:

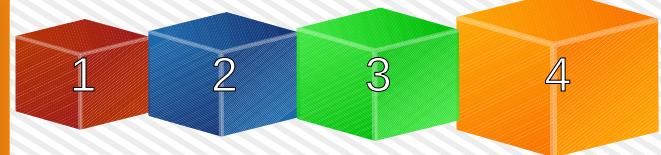
- Reduz a espera e complexidade.
- Abordagem *offline*

Tempo de chegada

Saída da fila



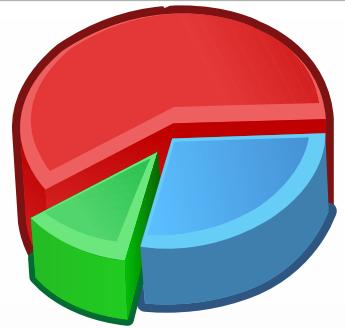
Janela T:10 S:4



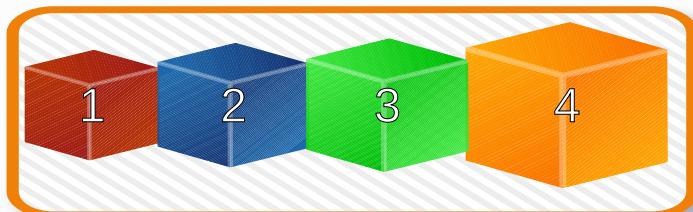
FFD()

# Consolidação de MVs

## Posicionamento inicial

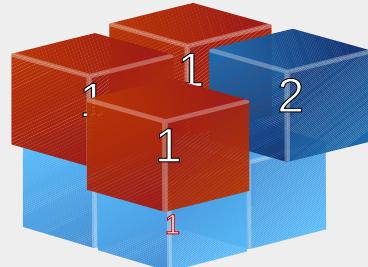


Reducir complexidade na busca pelo melhor servidor:  
- Ordenar servidores por recursos disponíveis (D).

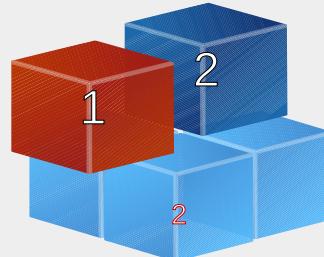


Ordenação dos servidores por recursos disponíveis D

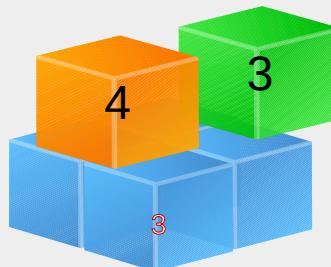
Servidores  
Tamanho S=8



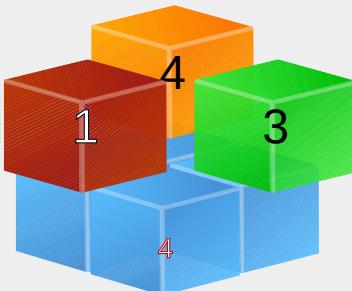
T=5,  
D:3



T=3,  
D:5



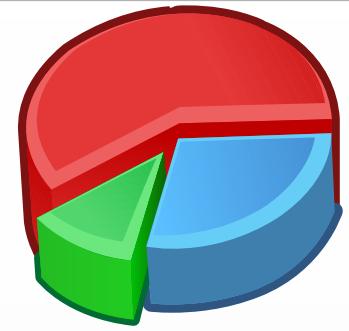
T=7,  
D:1



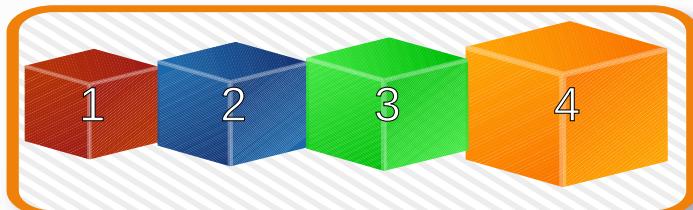
T=8,  
D:0

# Consolidação de MVs

## Posicionamento inicial

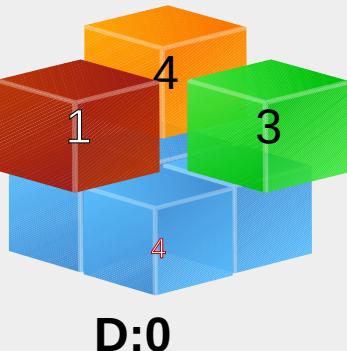
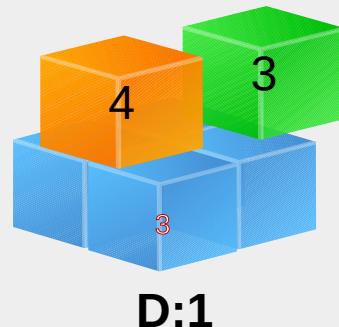
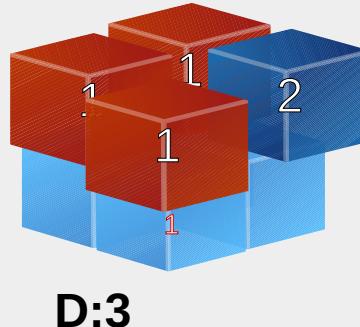
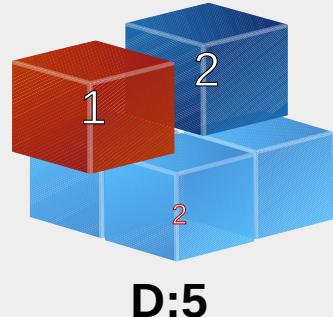


FFD Dynamic Decrasing (FF3D): Ordena **decrescente** os recursos disponíveis dos servidores



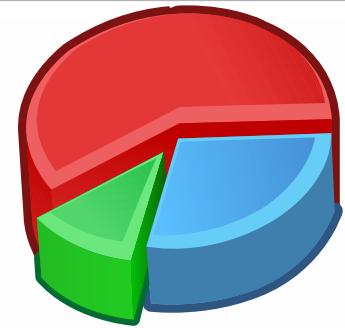
Requisições para instanciar

FF3D ()  
 $S=8$

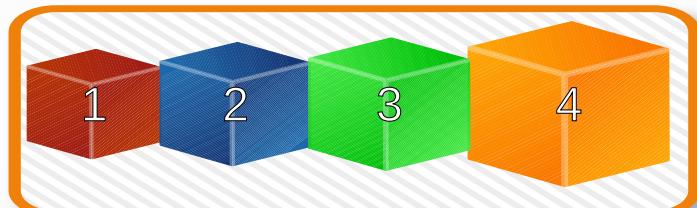


# Consolidação de MVs

## Posicionamento inicial

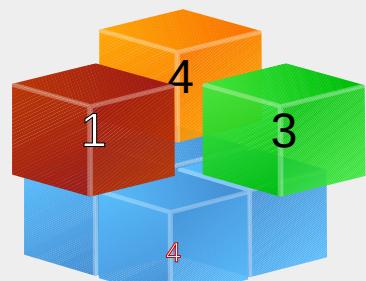


FFD Dynamic Decreasing Increasing (FF2DI): Ordena crescente os recursos disponíveis dos servidores

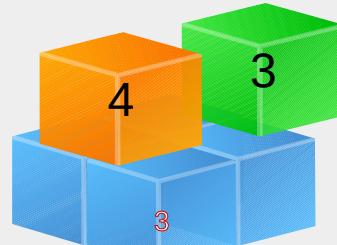


Requisições para instanciar

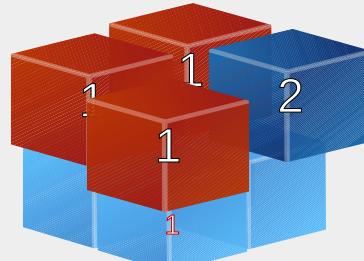
FF2DI()  
 $S=8$



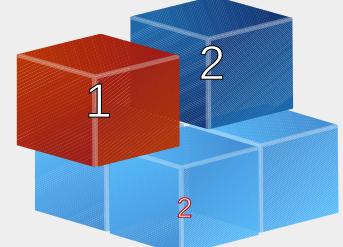
D:0



D:1



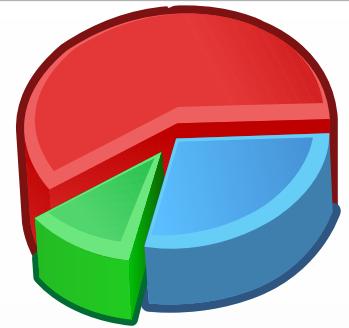
D:3



D:5

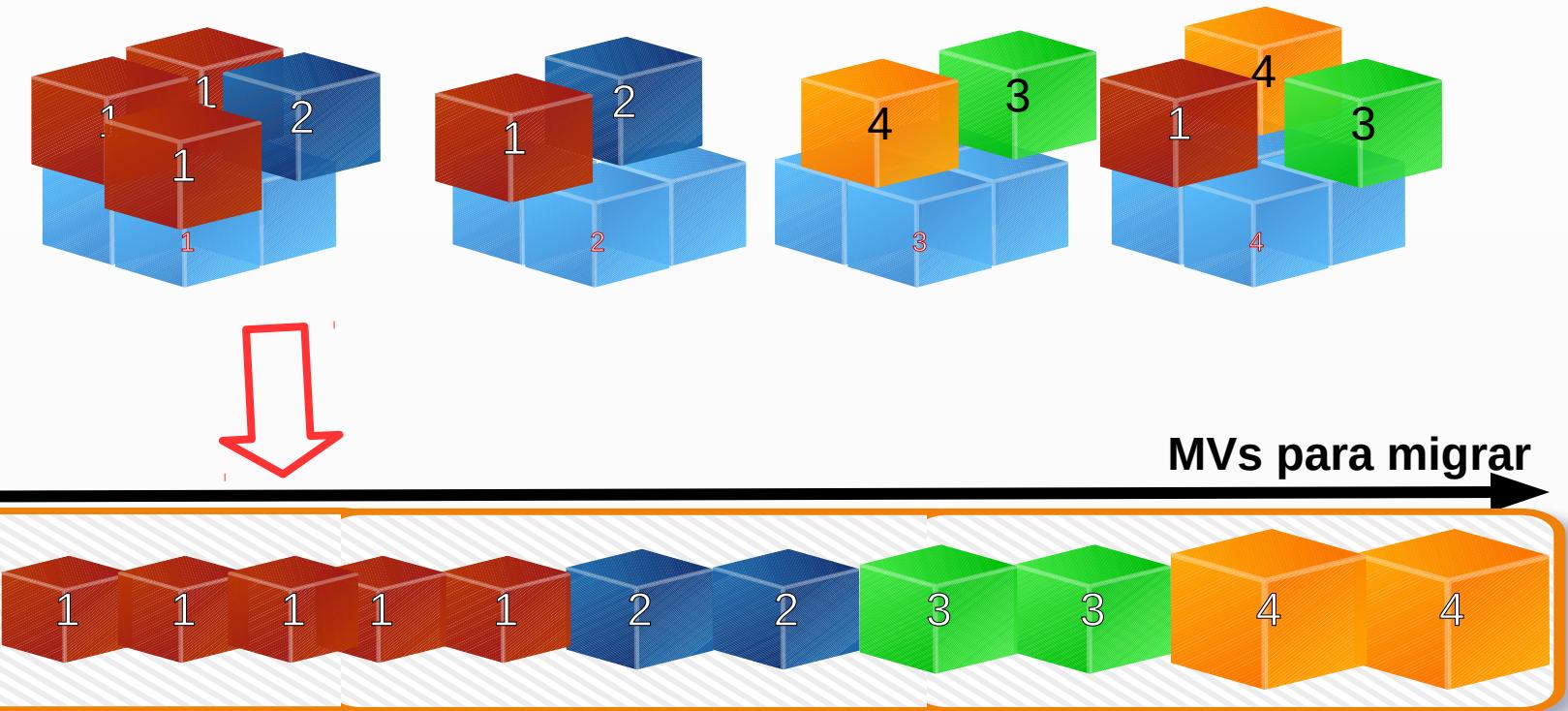
# Consolidação de MVs

## Migração de MVs



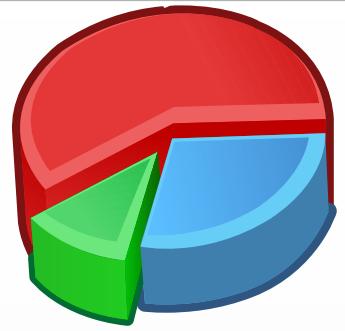
Muda as MVs após alocadas em um servidor (desativa-os).

Simula a melhor configuração e migra o necessário.

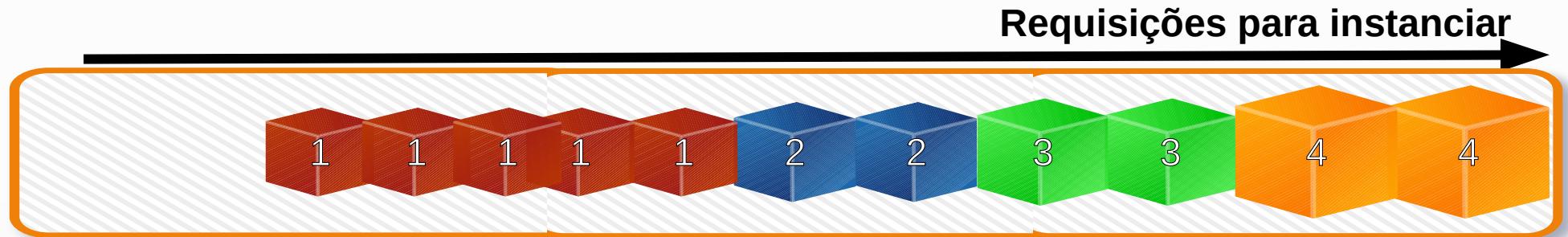


# Consolidação de MVs

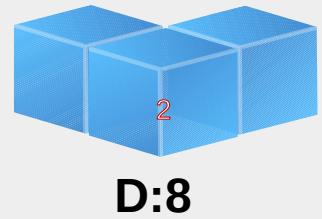
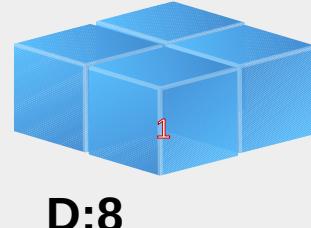
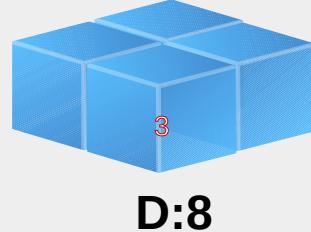
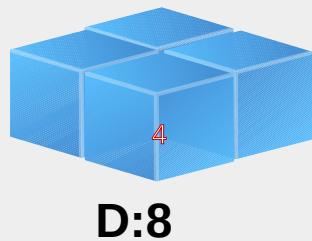
## Migração de MVs



Cria-se uma lista de requisições fictícia

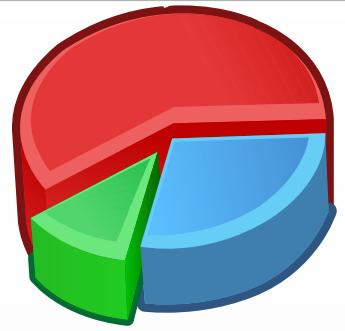


migra()  
S=8

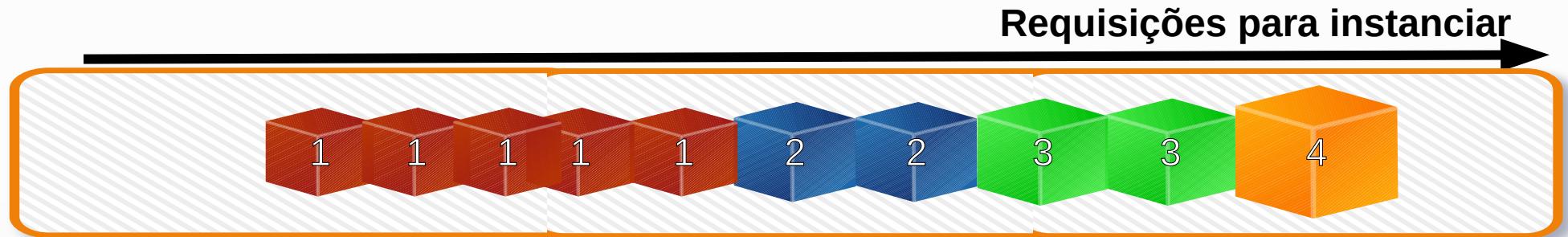


# Consolidação de MVs

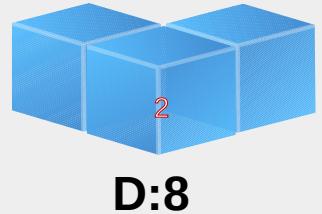
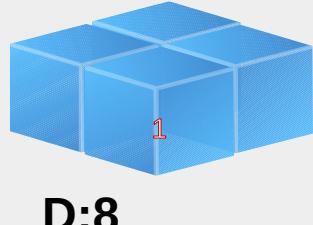
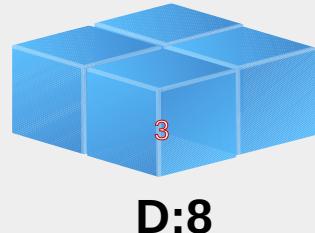
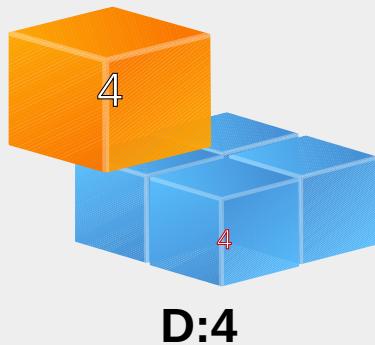
## Migração de MVs



Cria-se uma lista de requisições fictícia

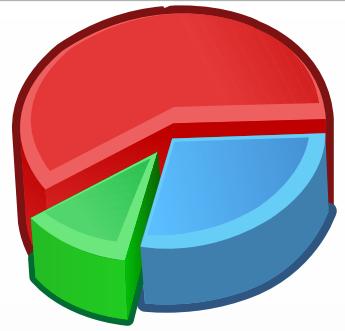


migra()  
S=8

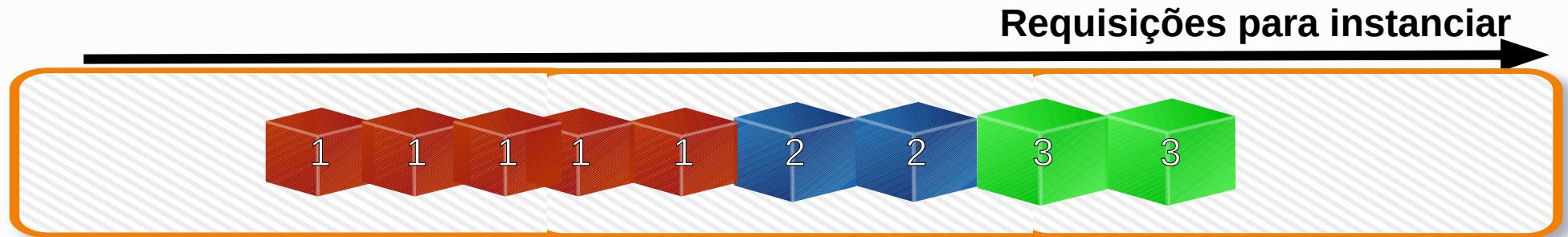


# Consolidação de MVs

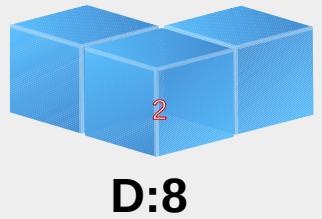
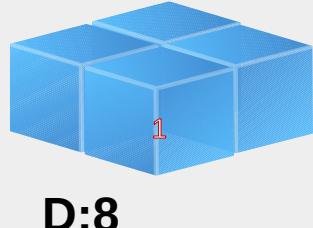
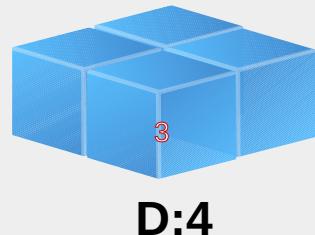
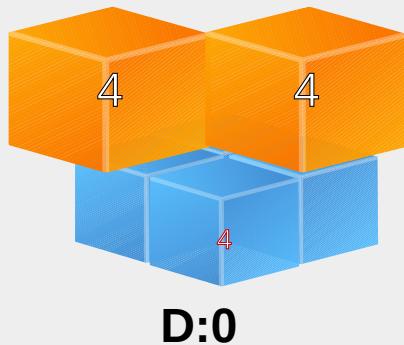
## Migração de MVs



Cria-se uma lista de requisições fictícia

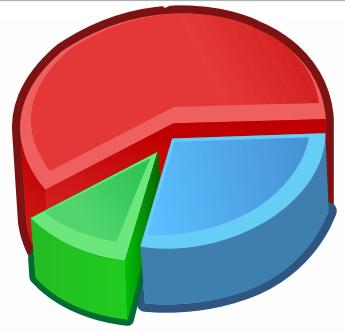


migra()  
S=8

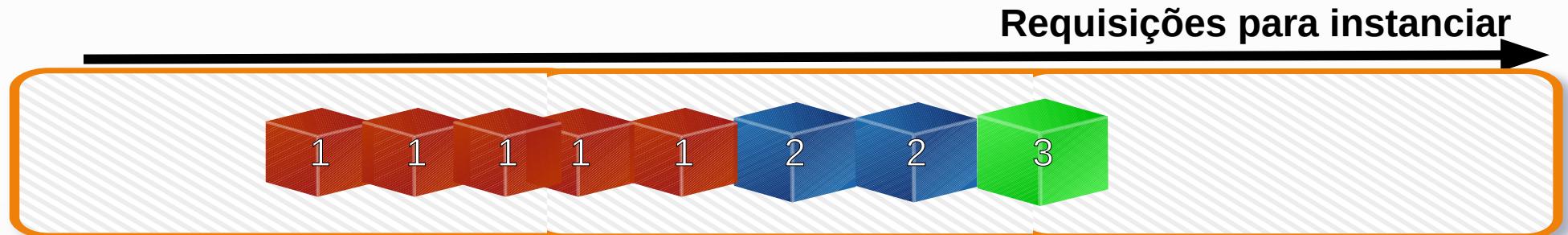


# Consolidação de MVs

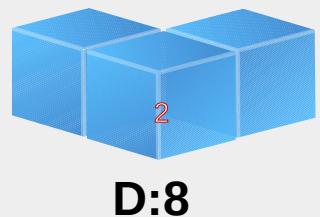
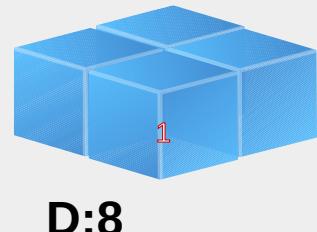
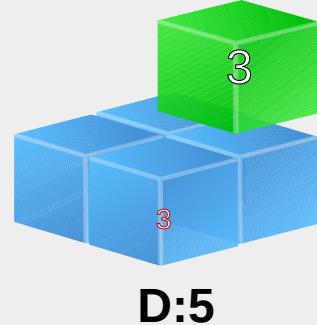
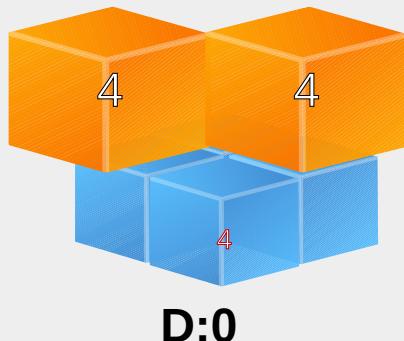
## Migração de MVs



Cria-se uma lista de requisições fictícia

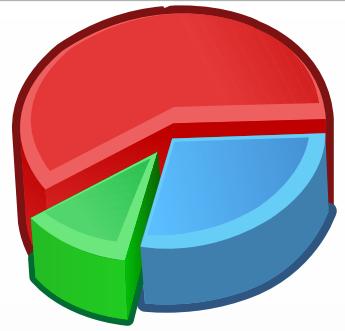


migra()  
S=8



# Consolidação de MVs

## Migração de MVs

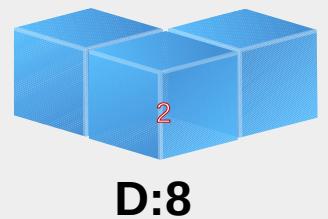
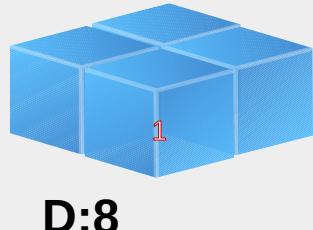
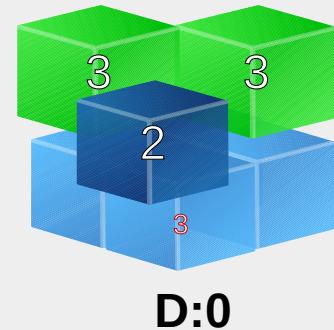
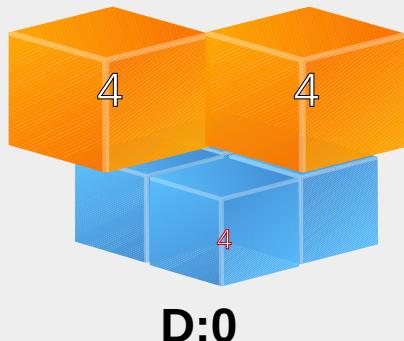


Cria-se uma lista de requisições fictícia

Requisições para instanciar

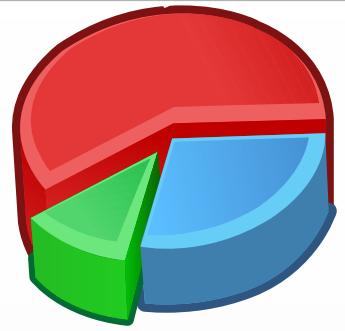


migra()  
S=8



# Consolidação de MVs

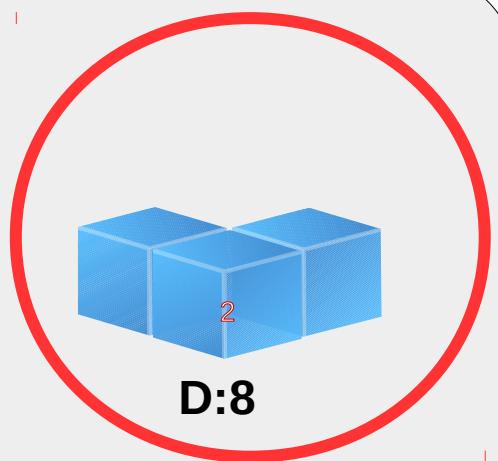
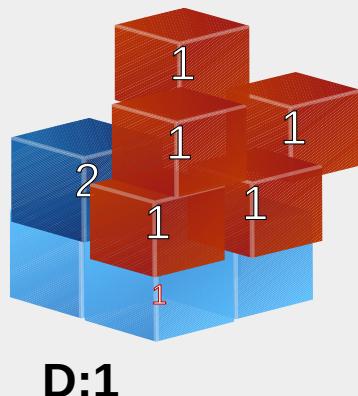
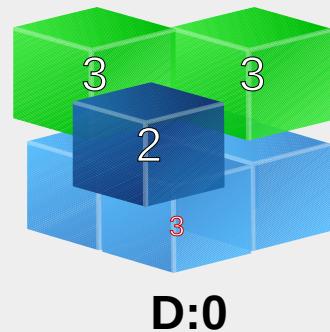
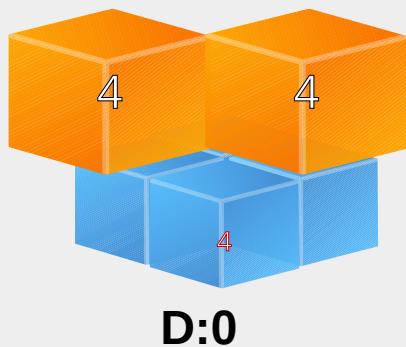
## Migração de MVs



Cria-se uma lista de requisições fictícia

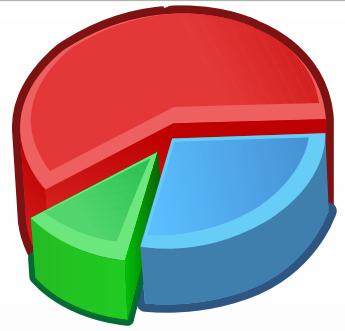
Requisições para instanciar

migra()  
S=8



# Consolidação de MVs

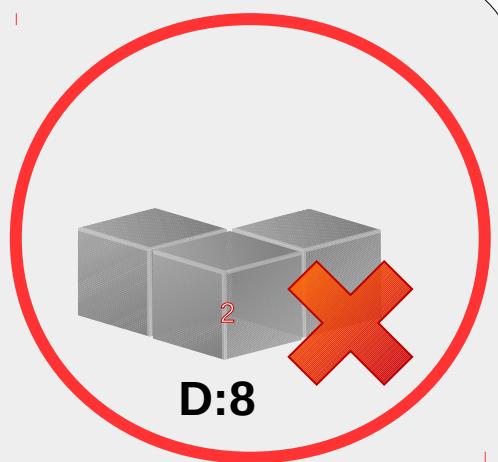
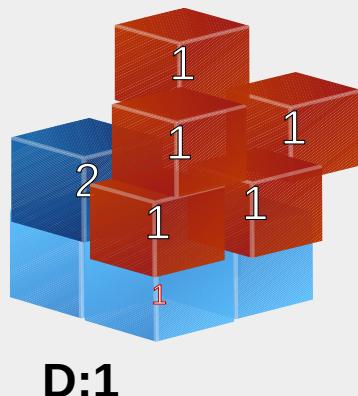
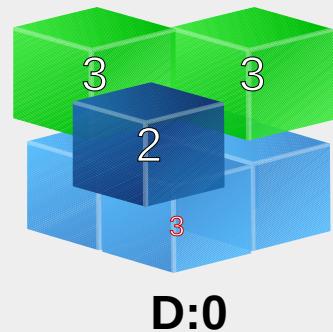
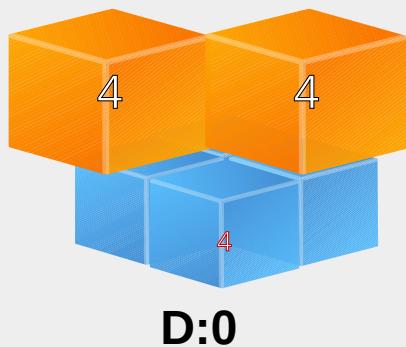
## Migração de MVs



Cria-se uma lista de requisições fictícia

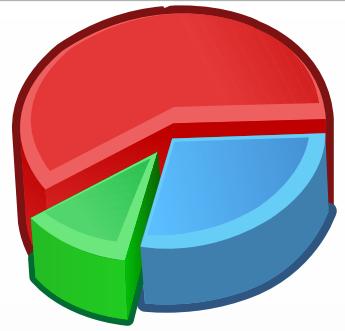
Requisições para instanciar

migra()  
S=8



# Consolidação de MVs

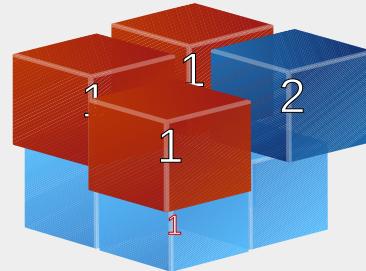
## Migração de MVs



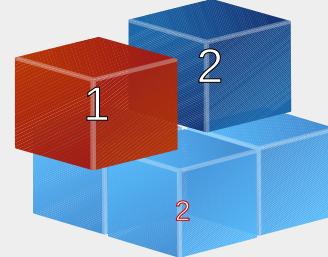
Número alto de migrações:

- Pior caso é o tamanho fila

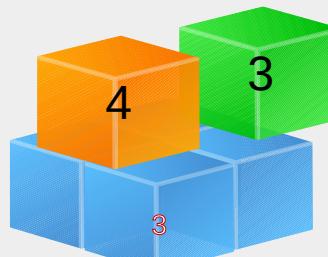
Antes



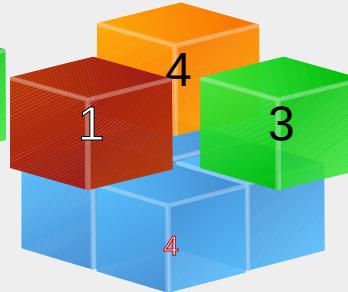
T=5,  
D:3



T=3,  
D:5

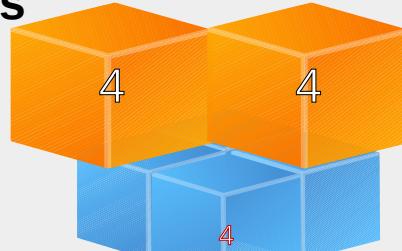


T=7,  
D:1

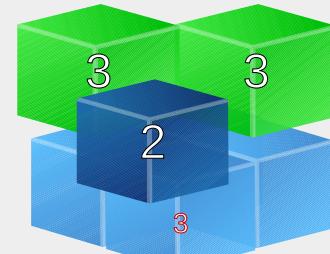


T=8,  
D:0

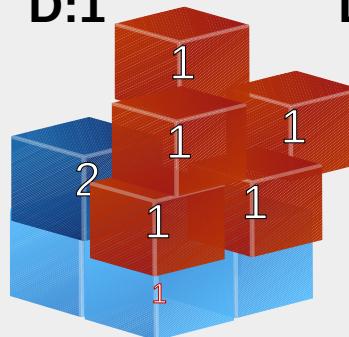
Depois



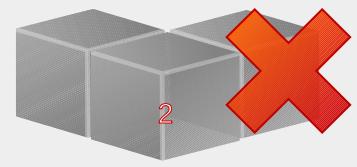
D:0



D:0



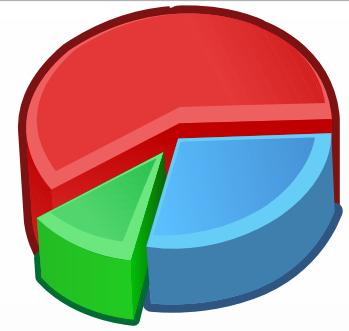
D:1



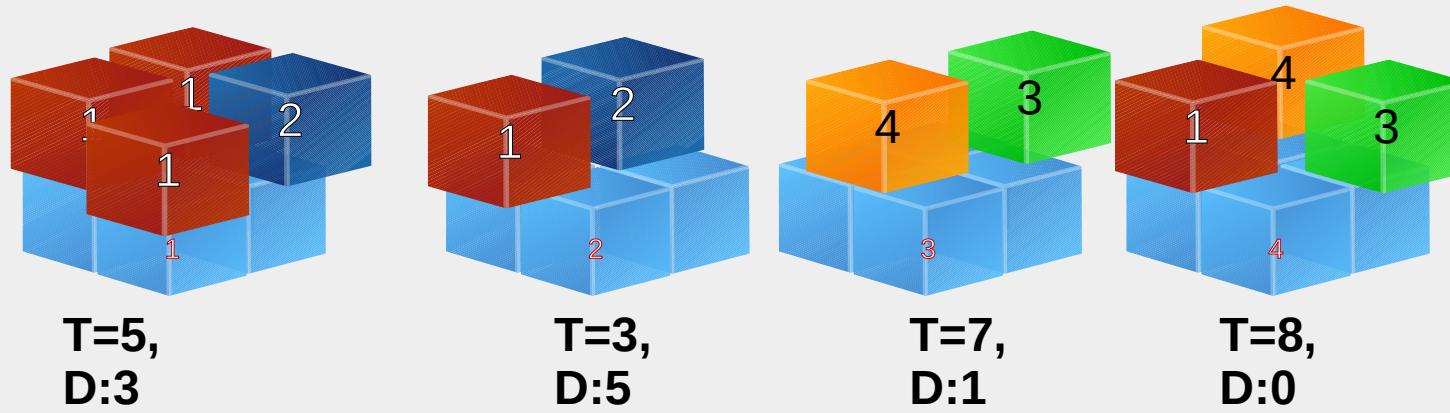
D:8

# Consolidação de MVs

## Migração de MVs

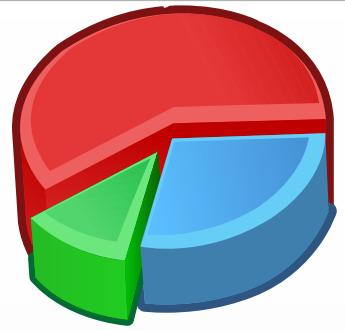


- *Minimum Migration Aware (MMA)*: Visa minimizar o número de migrações

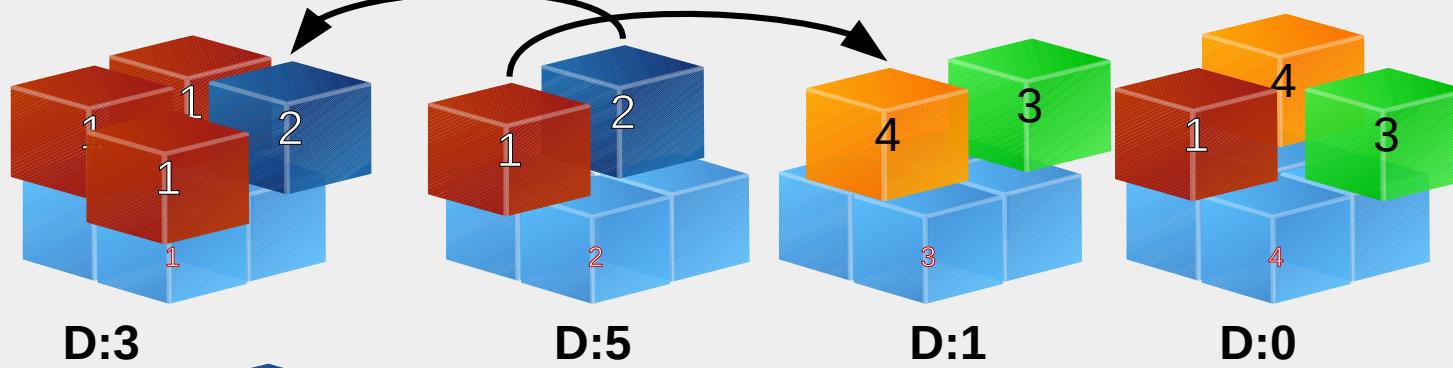


# Consolidação de MVs

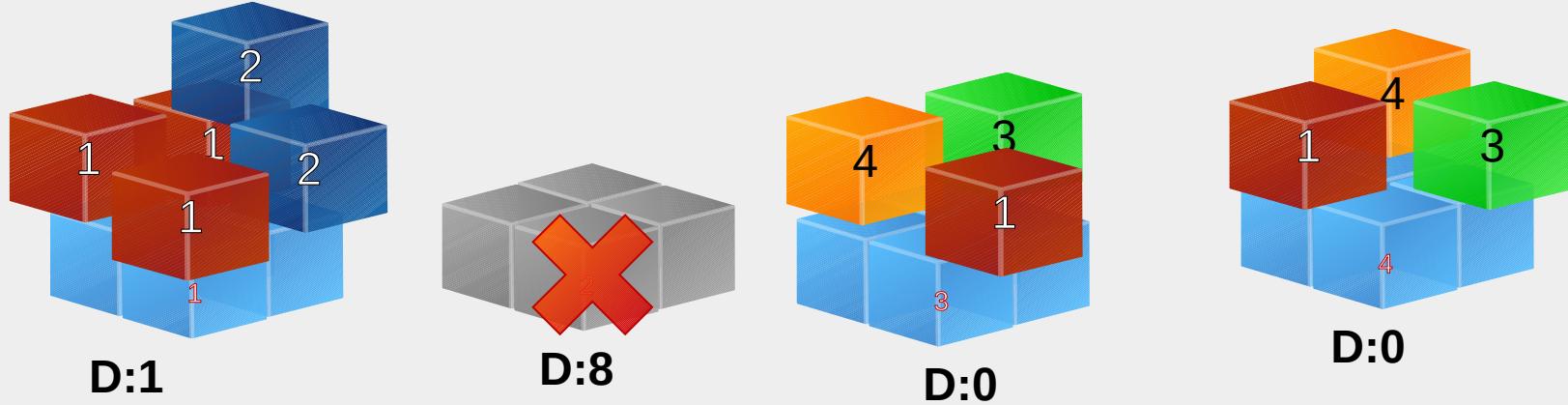
## Migração de MVs



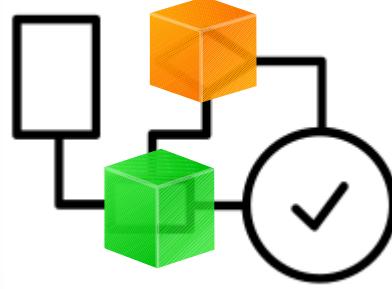
- *Minimum Migration Aware (MMA)*: Visa minimizar o número de migrações



**MMA()**

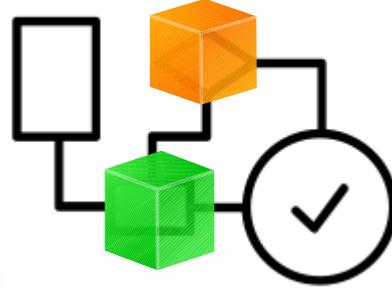


# Conjunto de soluções



- Entre tantas possibilidades, qual a melhor abordagem?
  - Geral:
    - Migra antes de posicionar
    - Posiciona antes de migrar
  - Posicionamento:
    - FF3D ou FF2DI
  - Migração:
    - Total ou MMA
- Tamanho e tempo entre janelas, *overbooking*, etc

# Conjunto de soluções



- Melhor combinação depende do conjunto de requisições!
  - Realiza numericamente todas as possibilidades:
    - Menor número de servidores ativos (energia).
    - No menor custo de tempo e de migrações.
- Determina-se a sequência de etapas a serem executadas pelo escalonador da nuvem.
- Solução agnóstica à plataforma de computação em nuvem.
  - Ações por meio de API.

---

# **Estudo de caso**

# Estudo de caso

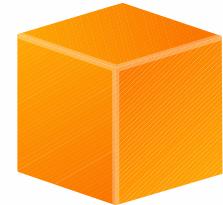
---



- Realizado no simulador EAVIRA (Ruck, 2017):
  - Linguagem Python
  - Alterações de infraestruturas virtuais para MVs.
- Executadas em uma instância na AWS, Ubuntu 16.04 com 4 vCPU e 30 GB RAM (memória otimizada).
- Resultados apresentados com base em *traces* do Eucalyptus.

# Estudo de caso

---



- Traces reais de uma nuvem privada IaaS.
- Plataforma Eucalyptus (Wolski e Brevik, 2014).
  - 6 AZs, de 7 a 31 servidores de 8 a 32 núcleos cada
  - Mínimo de 1,8k até 18k operações:
    - < START / STOP >
    - Entre 33 e 279 dias de *trace*.
  - Escalonamento: Greedy e Round-Robin
  - Adicionada funcionalidades de overbooking (200%)

# Plano de testes

## Seleção das estratégias



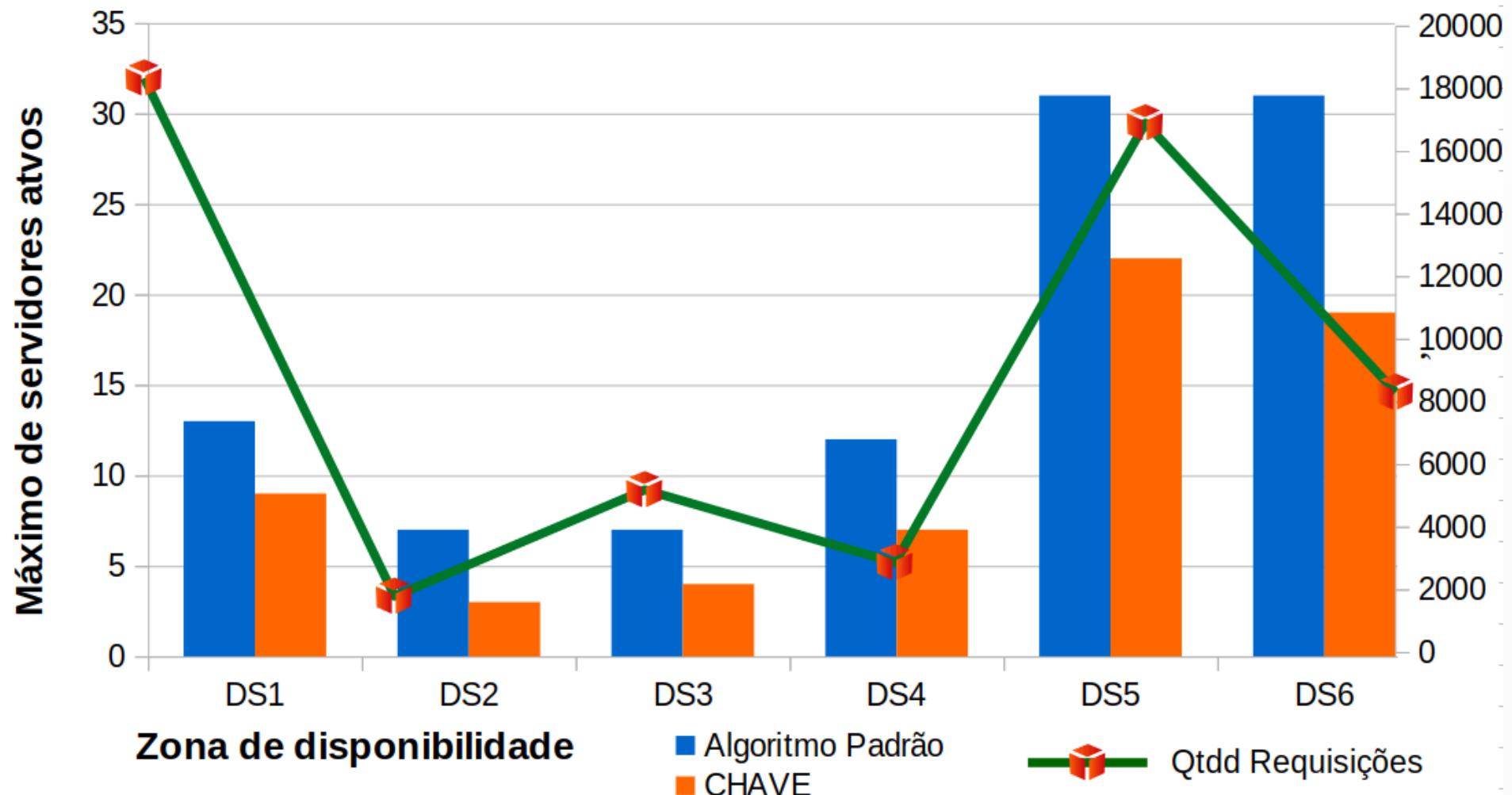
Estratégia	Posiciona-migra	migra-posiciona	FF2DI	FF3D
$E_0$		<i>Sem consolidação</i>		
$E_1$	✓		✓	
$E_2$	✓		✓	
$E_3$	✓			✓
$E_4$	✓			✓
$E_5$		✓	✓	
$E_6$		✓	✓	
$E_7$		✓		✓
$E_8$		✓		✓

# Plano de testes

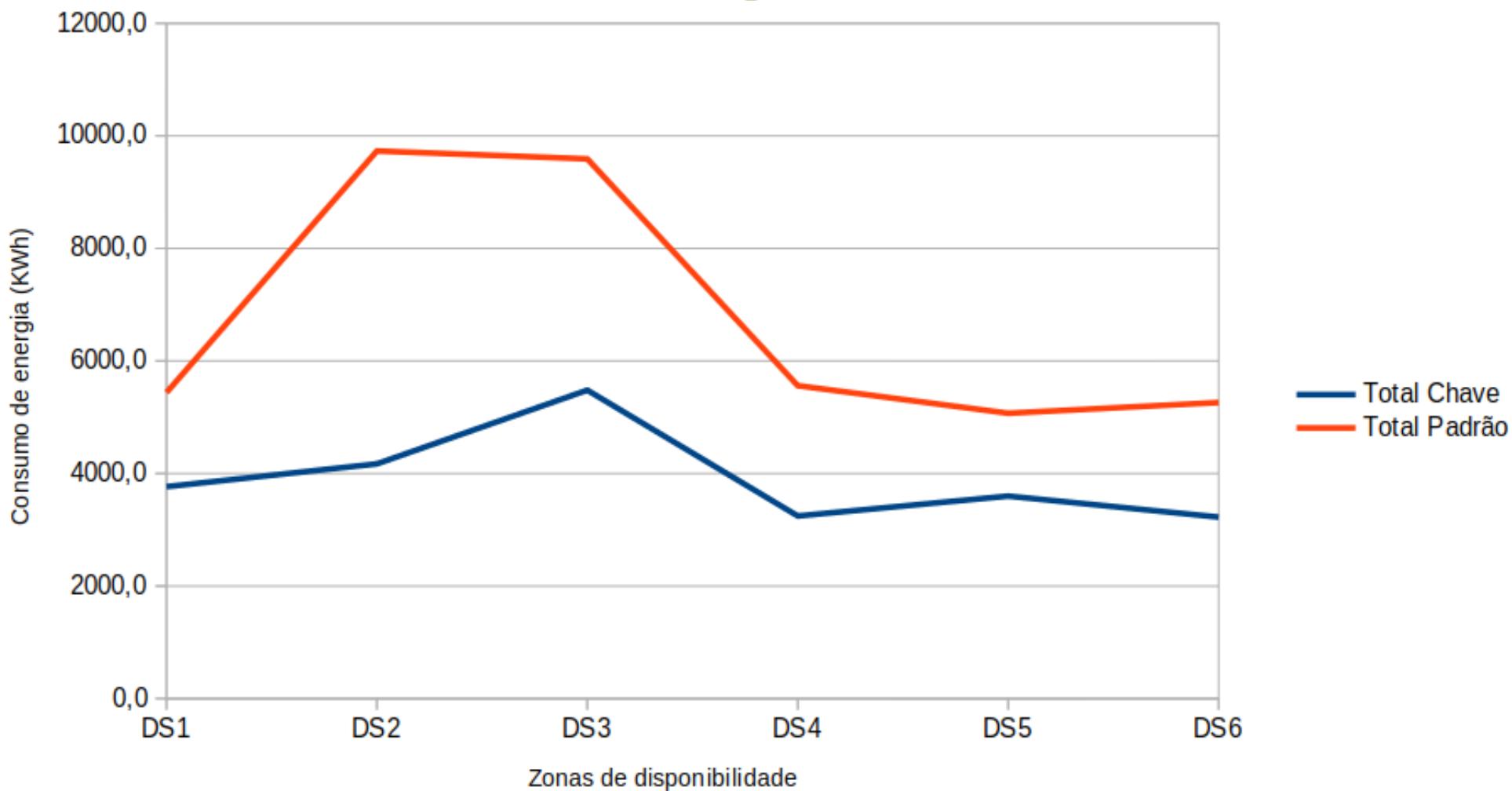
---

- Tamanho das janelas: 1% do conjunto de requisições.
- Tempo entre janelas: de 20 a 200 segundos.
- Para cada algoritmo: CHAVE e padrão do Eucalyptus:
  - O maior número de servidores ativados ao mesmo tempo? (Pior caso)
  - Consumo de energia total para o período de execução?
  - Relação final de eficiência?
  - Quantas réplicas é possível instanciar com o CHAVE, mantendo o mesmo consumo de energia dos algoritmos padrão do Eucalyptus?

# Resultados: Quantidade de servidores

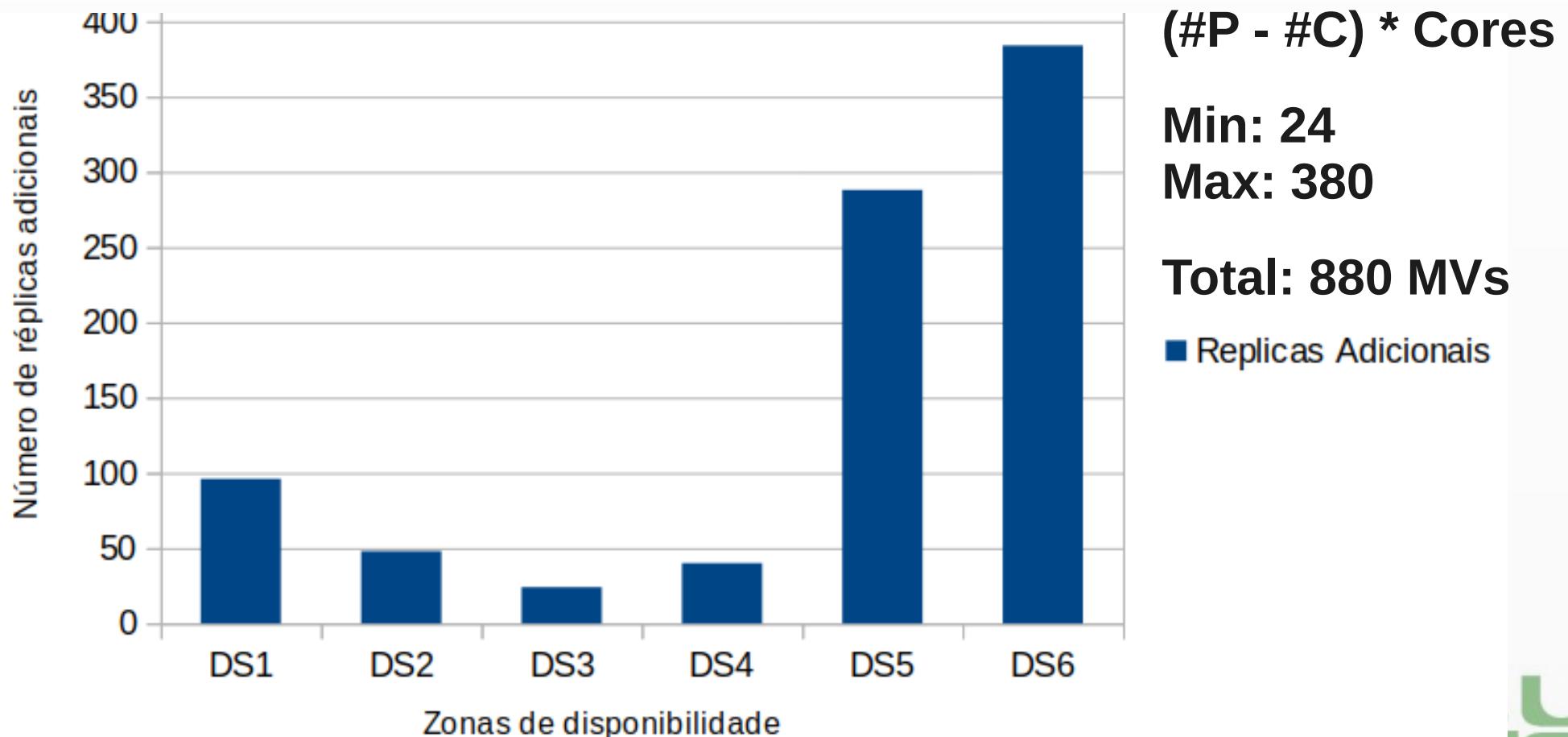


# Resultados: Consumo de energia



# Resultados: Réplicas adicionais

- Quantas réplicas adicionais poderíamos adicionar em cada AZ para manter o mesmo consumo de energia?



# Discussão dos resultados

---



- Foi possível reduzir a quantidade de servidores em média de 40% no pior caso de consolidação
- Obtida uma eficiência energética de 42,2% no total, apenas com a consolidação.
- Ao realizar a replicação, para manter o mesmo consumo de energia poderiam ser replicadas até 880 MVs críticas no total, com uma réplica cada.
- As melhores configurações entre seleção de estratégias de algoritmos foram varias, pois depende das requisições.



# Considerações gerais

---

- A presente solução objetiva a fornecer alta disponibilidade sob demanda utilizando a consolidação de MVs para reduzir o impacto causado pelo consumo de energia.
- Trabalhos relacionados indicam oportunidades na área de pesquisa. Poucas soluções que unem HA e consolidação.
- Devido a complexidade de implementar a solução em um ambiente real, é utilizada a simulação, mas o objetivo final é aplicar o CHAVE em um estudo de caso em ambiente real OpenStack.



# Próximos passos

---

- Realização de mais testes considerando todas as possibilidades levantadas.
- Gerar *traces* aleatórios, distribuições variadas.
  - Outros *traces* reais.
- Implementar a consolidação em ambiente real OpenStack.
- Adequar o simulador para ser utilizado em outras pesquisas
  - Documentação, didática, entrada e saída de dados, etc.

# Publicação de Artigos

---



- Publicados:
  - Daniel Camargo, Maurício Pillon, Charles Miers Guilherme Koslowski “***MeHarCEn: Método de Harmonização do Consumo de Energia em Data Centers***”, RBCA 2017.
  - Durante a graduação: Consumo de energia em DCs.
- Em submissão:
  - Daniel Camargo, Maurício Pillon, Charles Miers Guilherme Koslowski, \_\_\_\_\_. “***CHAVE: Consolidation with High-Availability on Virtualized Environments***”, SBRC 2018.

---

# **CHAVE: Consolidation with High-Availability on Virtualized Environments**

---

**Daniel Scheidemantel Camargo**

[daniel@colmeia.udesc.br](mailto:daniel@colmeia.udesc.br)

