



ENGENHARIA DE SOFTWARE

SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

AULA 10 – CONSISTÊNCIA, REPLICAÇÃO E SISTEMAS DE ARQUIVOS DISTRIBUÍDOS

PROF. ÁLVARO LOPES BASTOS

ANÁPOLIS - 2025.1

OBJETIVOS DA AULA

- Compreender os desafios da sincronização temporal em sistemas distribuídos
- Estudar algoritmos clássicos: Cristian, Berkeley, NTP
- Entender o problema da exclusão mútua distribuída

CONSISTÊNCIA

- Consistência refere-se à visibilidade uniforme dos dados.
- Em um sistema com múltiplos nós, é necessário garantir que todos vejam a mesma informação, especialmente após atualizações.
- Se um cliente realiza uma alteração em um dado, essa mudança deve ser refletida corretamente em todas as réplicas.





TEOREMA CAP

O teorema CAP afirma que, em um sistema distribuído, só é possível garantir duas de três propriedades:

• Consistência (C): todos os nós têm os mesmos dados.

• Disponibilidade (A): o sistema responde a todas as requisições. CONSISTENCY

• Tolerância à partição (P): o sistema continua funcionando mesmo com falhas na comunicação entre os nós.

Isso significa que todo sistema distribuído precisa fazer escolhas, priorizando algumas propriedades em detrimento de outras.

AVAILABILITY
TODOS OS CLIENTES TEM ME.
CESSO A UMA REPLICA DO
DADOS, MESHO EM CASO DE FALHAS NOS
NODES.

CS CLIENTES TEM ACESSO A
ADS DADOS DE MANEIRA UNIFIRME.
MESMO APOS SEREM ATUALIZADOS OU DELETADOS.

CP

X PARTITION
TOLERANCE
O SISTEMA CONTINUA A
FUNCIONAR CONFORHE O
ESPERADO, MESMO EM CASO
DE PARTICIONAMENTO
ARBITRARIO, CAUSADOS
POR FALHAS NA REDE.

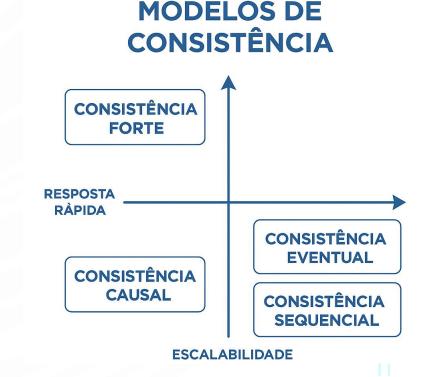
MODELOS DE CONSISTÊNCIA

Os sistemas distribuídos podem seguir diferentes modelos de consistência:

- Forte (ou Linearizável): as leituras sempre retornam o valor mais recente.
- Sequencial: as operações são vistas na mesma ordem por todos, mas não precisam

refletir o tempo real.

- Causal: garante a ordem entre operações relacionadas causalmente.
- Eventual: as réplicas convergem com o tempo, mas podem divergir temporariamente.



CONSISTÊNCIA FORTE

- Todas as leituras após uma escrita refletem o valor atualizado.
- Modelo mais rigoroso e o mais custoso em termos de desempenho, pois exige sincronização constante.
- Utilizado em sistemas onde integridade dos dados é prioritária.
- Utilização:
 - Sistemas bancários
 - E-commerces

CONSISTÊNCIA FORTE

TODOS OS NODES VÊEM OS DADOS ATUALIZADOS AO MESMO TEMPO

CONSISTÊNCIA CAUSAL

- Preserva a ordem entre eventos que estão logicamente relacionados.
- É um meio-termo entre forte e eventual
- Oferece mais flexibilidade com alguma garantia de ordem.

CONSISTÊNCIA CASUAL

OS NODES VÊEM OS DADOS NA MESMA ORDEM EM QUEAM ATUALIZADOS

CONSISTÊNCIA EVENTUAL

- O sistema permite leituras inconsistentes temporárias
- Garante que, eventualmente, todos os nós terão os mesmos dados.
- Reduz a latência e aumenta a escalabilidade.

Utilização:

- Redes Sociais
- Caches DNS
- Sistemas de mensageria

CONSISTÊNCIA EVENTUAL

SE NENHUMA NOVA
ATUALIZAÇÃO FOR
REALIZADA, EVENTUALIEITE
TODOS OS NODES
CONVERGEM

COMPARATIVO ENTRE MODELOS

Modelo	Latência	Escalabilidade	Ordem das operações
Forte	Alta	Baixa	Total
Sequencial	Média	Média	Preservada
Causal	Média	Alta	Parcial
Eventual	Baixa	Muito Alta	Nenhuma

O QUE É REPLICAÇÃO?

A replicação consiste em manter **cópias dos mesmos dados** em vários computadores para:

- Melhorar o desempenho
- Aumentar a disponibilidade
- Garantir tolerância a falhas

Ela é amplamente usada, por exemplo:

- Em caches de navegadores e proxies web.
- No DNS, que mantém mapeamentos replicados de nomes de domínio.

VANTAGENS DA REPLICAÇÃO

- Alta disponibilidade: mesmo se um servidor falhar, outros têm a informação.
- Melhor desempenho: acesso ao dado pode ser mais rápido.
- Tolerância a partições: continuidade mesmo com falhas de rede.

Desafios:

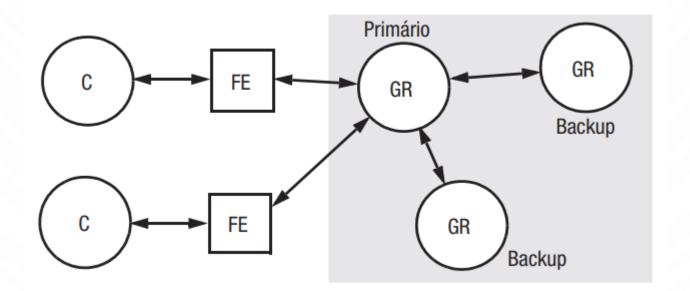
- Transparência
 - O local de replicação deve ser transparente para o cliente
- Consistência
 - Manter os dados replicados em cada nó atualizados.

MODELOS DE REPLICAÇÃO

- Replicação Passiva: Um nó primário é responsável por processar todas as operações de escrita.
- Replicação Ativa: Todos os nós executam as operações simultaneamente.

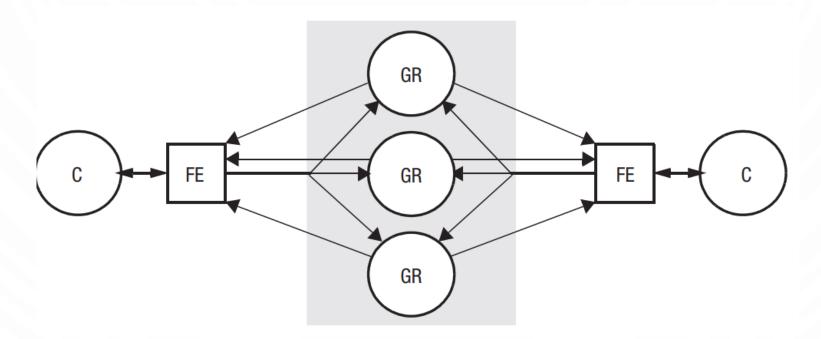
REPLICAÇÃO PASSIVA

- Um nó primário é responsável por processar todas as operações de escrita.
- As atualizações são propagadas para réplicas secundárias.
- É mais simples, mas se o nó primário falhar, o sistema pode se tornar indisponível até que um novo líder seja escolhido.



REPLICAÇÃO ATIVA

- Todos os nós executam as operações simultaneamente.
- Isso exige protocolos de ordenação e determinismo.
- É mais robusta a falhas, porém complexa de manter e sincronizar, especialmente sob alta carga.



SISTEMAS DE ARQUIVOS DISTRIBUÍDOS (SAD)

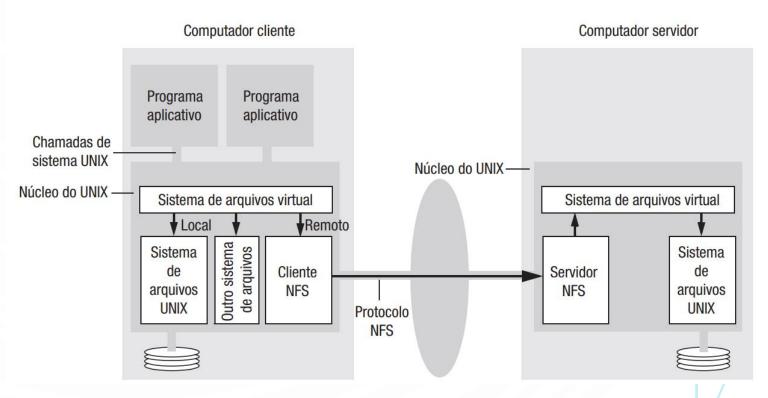
- Permite acesso a arquivos de diferentes nós de forma transparente.
- Como se o arquivo estivesse local.

Funcionalidades Esperadas:

- Transparência de localização
- Replicação
- Gerenciamento de cache
- Tolerância a falhas

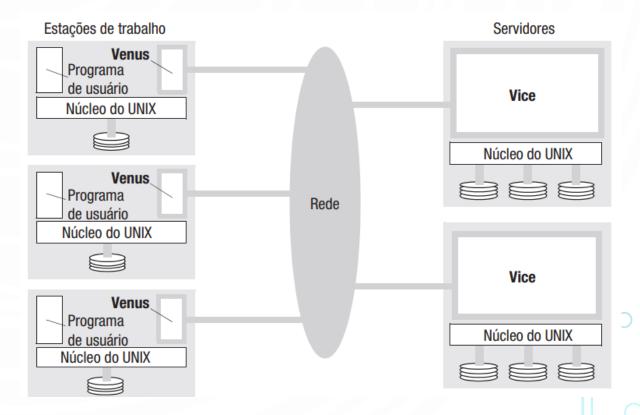
NFS (NETWORK FILE SYSTEM

- Arquitetura cliente-servidor.
- Baixa escalabilidade.
- Usado em redes locais.



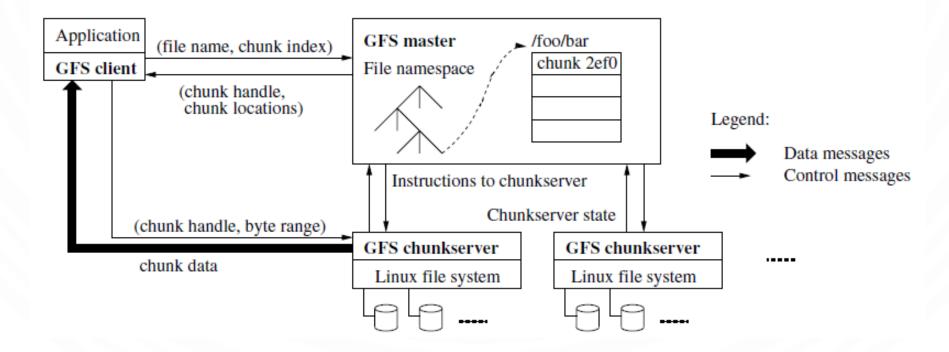
AFS (ANDREW FILE SYSTEM)

- Usa cache local extensivo.
- Validação de dados por tempo ou eventos.
- Boa escalabilidade.



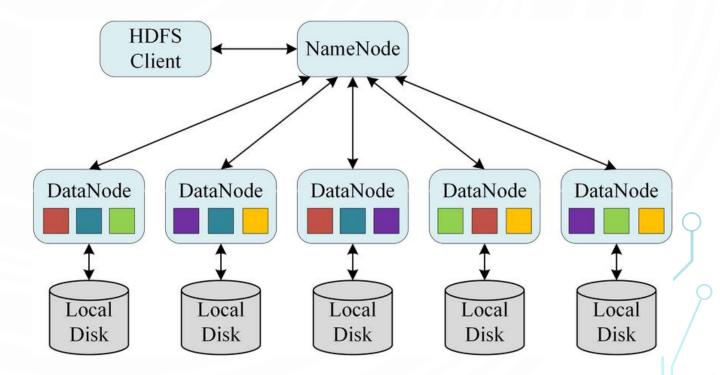
GFS (GOOGLE FILE SYSTEM)

- Criado para armazenar grandes arquivos.
- Arquitetura: 1 master + vários chunkservers.
- Replicação automática (3 cópias padrão).



HDFS (HADOOP DISTRIBUTED FILE SYSTEM)

- Inspirado no GFS.
- NameNode (metadados) + DataNodes (dados).
- Suporta petabytes de dados.
- Projetado para MapReduce.



COMPARATIVO ENTRE SAD'S

Sistema	Arquitetura	Escalabilidade	Tolerância a falhas
NFS	Centralizado	Baixa	Baixa
AFS	Cache local	Média	Média
GFS	Master + Chunks	Alta	Alta
HDFS	NameNode/DataNode	Muito Alta	Alta

SADS E CONSISTÊNCIA

Consistência:

- GFS/HDFS: replicação automática com consistência eventual.
- AFS: forte para escrita, eventual para leitura.
- NFS: depende da configuração, geralmente fraco.

Aplicações práticas:

- NFS: empresas pequenas, redes locais.
- AFS: ambientes acadêmicos.
- GFS: serviços Google.
- HDFS: processamento de Big Data (ex: Amazon EMR, Apache Spark).

SISTEMAS DE NOMEAÇÃO

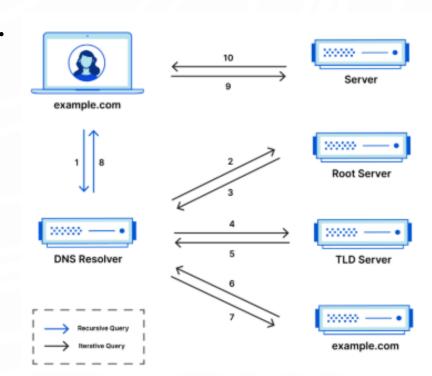
- Mapeia nomes simbólicos para identificadores de recursos.
- Permite localizar arquivos, serviços e dispositivos.

Tipos de Nomeação:

- Hierárquico: como no DNS.
- Plana: sem estrutura, baseado em IDs únicos.
- Descritiva: baseada em atributos (ex: "impressora cor 3° andar").

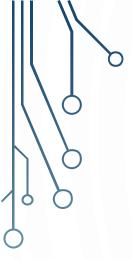
DNS - DOMAIN NAME SYSTEM

- Resolve nomes como www.exemplo.com para IPs.
- Distribuído, replicado e altamente disponível.
- Utiliza cache para reduzir tráfego.



NOMEAÇÃO EM SADS

- SADs também usam nomeação:Ex: HDFS permite acessar /user/alunos/arq.txt.
- O NameNode resolve esse nome para localizar os blocos reais em DataNodes.



ENCERRAMENTO



Sistemas Distribuídos para Internet



alvaro.bastos@docente.unievangelica.edu.br





ENGENHARIA DE SOFTWARE

SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

AULA 11 – SISTEMAS DISTRIBUÍDOS PARA WEB

PROF. ÁLVARO LOPES BASTOS

ANÁPOLIS - 2025.1

A WEB COMO SISTEMA DISTRIBUÍDO

- Utiliza arquitetura cliente-servidor.,
- Baseada em protocolos padronizados, como HTTP.
- Permite a comunicação entre navegadores (clientes) e servidores remotos.



ARQUITETURA DE 3 CAMADAS NA WEB

Camada de Apresentação: interface com o usuário (HTML, CSS, JS).

Camada de Negócios: lógica da aplicação (backend).

Camada de Dados: persistência (banco de dados).

FUNCIONAMENTO DO NAVEGADOR

- Cliente Web que solicita recursos ao servidor.
- Recebe arquivos (HTML, CSS, JS) e os interpreta.
- Interage com APIs REST e serviços remotos via HTTP

COMUNICAÇÃO HTTP

- Protocolo stateless (sem memória entre requisições).
- Métodos principais:
 - GET: busca dados
 - POST: envia dados
 - PUT: atualiza
 - DELETE: remove
- Utiliza URLs para identificar recursos.

SOAP (SIMPLE OBJECT ACCESS PROTOCOL)

O que é?

SOAP é um **protocolo de comunicação** que permite a troca de mensagens estruturadas entre aplicações através da **Web**. É amplamente usado em **Web Services**, especialmente em ambientes corporativos.

Principais características:

- Baseado em XML para formatação das mensagens.
- Utiliza protocolos como **HTTP** ou **SMTP** para transporte.
- Extensível e padronizado pelo W3C.
- Oferece suporte robusto a segurança, transações e controle de mensagens.

XML (EXTENSIBLE MARKUP LANGUAGE)

O que é?

XML é uma **linguagem de marcação** usada para armazenar, transportar e descrever dados. Foi projetada para ser **autoexplicativa** e **legível por humanos e máquinas**.

Principais características:

- Possui estrutura hierárquica, com tags que descrevem o conteúdo.
- Independente de plataforma e linguagem de programação.
- Utilizado como formato padrão de mensagens em diversos protocolos, como o SOAP.

APIS RESTFUL

• O que é?

Um estilo arquitetural para construção de APIs web baseadas no protocolo HTTP.

• Características:

- Usa métodos HTTP: GET, POST, PUT, DELETE
- Requisições baseadas em URLs que representam recursos
- Stateless (não mantém estado entre requisições)
- Fácil de integrar com frontends e sistemas distribuídos

JSON (JAVASCRIPT OBJECT NOTATION)

• O que é?

• Um formato leve de troca de dados, baseado em texto e legível por humanos.

• Características:

- Estrutura em pares chave-valor
- Altamente usado em APIs RESTful
- Alternativa moderna ao XML
- Suportado por quase todas as linguagens de programação

ESCALABILIDADE

- É a capacidade de um sistema crescer e manter seu desempenho à medida que a demanda aumenta. Em sistemas distribuídos para Web, é essencial garantir que o sistema continue rápido, estável e disponível mesmo com:
- Mais usuários simultâneos
- Maior volume de dados
- Mais requisições por segundo

TIPOS DE ESCALABILIDADE

- Escalabilidade Vertical (Scale Up)
- Aumenta o poder de uma máquina existente (CPU, RAM, armazenamento).
- Exemplo: mudar de uma VM t3.micro para uma t3.large na AWS.
- Mais simples, mas tem limite físico e custo crescente.
- Escalabilidade Horizontal (Scale Out)
- Adiciona mais servidores/máquinas ao sistema.
- Exemplo: adicionar novos nós à aplicação em um cluster Kubernetes.
- Mais flexível e eficiente em sistemas distribuídos e microsserviços.





ESCALABILIDADE NA WEB

• Load Balancer (Balanceador de carga)

Distribui automaticamente as requisições entre múltiplas instâncias.

Exemplos: Nginx, HAProxy, AWS Elastic Load Balancer.

• Replicação de Dados

Duplica dados em múltiplos servidores para melhorar leitura e resiliência.

Exemplos: MongoDB Replica Set, PostgreSQL Streaming Replication.

Cache Distribuído

Armazena em memória dados acessados com frequência para acelerar a resposta.

Exemplos: Redis, Memcached.

Auto Scaling

Ajusta automaticamente a quantidade de instâncias com base no uso.

Exemplos: AWS Auto Scaling, Google Cloud Instance Groups.

MICROSSERVIÇOS

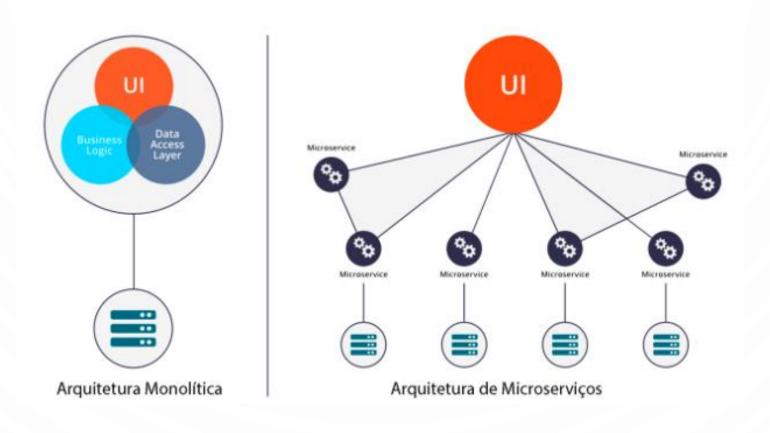
• Oque é?

São uma abordagem arquitetural onde a aplicação é dividida em **vários serviços pequenos, independentes e especializados,** que se comunicam entre si por meio de interfaces bem definidas.

Características:

- Responsabilidade única (single responsibility)
- Sua própria lógica de negócio
- Seu banco de dados independente
- Desenvolvidos, testados e implantados de forma autônoma
- Facilitam o deploy contínuo, escalabilidade seletiva e manutenção modular

MICROSSERVIÇOS



DOCKER EM SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

• Docker é uma **plataforma de containerização** que permite empacotar aplicações com todas as suas dependências em **containers portáteis e isolados**.

O que são Containers?

- Unidades leves e portáteis de software.
- Executam isoladamente do sistema operacional anfitrião.
- Incluem: aplicação, bibliotecas, configurações e binários necessários.

Principais Vantagens do Docker

- Portabilidade: roda o mesmo container em qualquer ambiente (dev, teste, produção)
- Velocidade: mais leve e rápido que máquinas virtuais.
- Isolamento: múltiplos containers no mesmo host sem conflito.
- Escalabilidade: ideal para microsserviços e ambientes distribuídos.





ENCERRAMENTO



Tolerância a Falhas: Modelos de Falhas e Recuperação, Algoritmos de Detecção de Falhas e Checkpointing



alvaro.bastos@docente.unievangelica.edu.br





ENGENHARIA DE SOFTWARE

SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

AULA 12 – TOLERÂNCIA A FALHAS

PROF. ÁLVARO LOPES BASTOS

ANÁPOLIS - 2025.1

OBJETIVOS DA AULA

- Compreender os modelos de falhas
- Analisar mecanismos de detecção e recuperação de falhas
- Estudar algoritmos de checkpointing
- Entender a importância da tolerância a falhas

TOLERÂNCIA A FALHAS

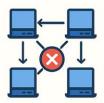
- Capacidade de continuar operando mesmo diante de falhas
- Fundamental para garantir disponibilidade, confiabilidade e segurança

Tipos de Falhas:

- Falha por Omissão: perda de mensagens
- Falha de Envio/Recepção
- Falha de Canal: perda no meio da comunicação
- Falhas de Colapso (Crash)
- Falhas Bizantinas (Arbitrárias)

TOLERÂNCIA A FALHAS EM SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

MODELOS DE FALHAS



- Omissão
- Colapso
- Bizantina

ALGORITMOS DE DETECÇÃO



- Timeouts
- Heartbeats
- Watchdogs

CHECKPOINTING



- Pontos de recupera ção
- Rollback e recuperação

FALHA POR OMISSÃO

Ocorre quando uma mensagem esperada não chega ao destino.

- Perspectiva do receptor: ele esperava algo e nada chegou.
- Pode ser causada por:
 - Interrupção no meio de transmissão (como queda de rede).
 - Tempo limite esgotado (timeout).
 - Perda da mensagem no caminho.
- Exemplo: Cliente envia requisição ao servidor, mas o servidor nunca a recebe (ou vice-versa).

FALHA DE ENVIO/RECEPÇÃO

A falha ocorre no momento do envio ou da recepção da mensagem.

- Perspectiva do emissor/receptor:
 - Envio: o processo não consegue enviar (ex: buffer cheio).
 - Recepção: o processo não consegue receber (ex: erro no socket, processo não está ouvindo).
- Mais relacionada ao próprio processo do que ao canal.
- **Exemplo:** O processo A tenta enviar uma mensagem, mas falha devido a um erro interno (como falta de recurso); ou o processo B está inativo e não consegue receber a mensagem.

FALHA DE CANAL

Ocorre quando a mensagem é corrompida, alterada ou perdida durante a transmissão.

- Perspectiva do meio de comunicação: O canal não entrega como deveria.
- Mais relacionada à camada de rede ou física.
- **Exemplo:** Um pacote é perdido devido a interferência em conexão Wi-Fi, ou chega com erro de verificação (checksum inválido).

FALHA DE COLAPSO (CRASH)

Um processo ou componente deixa de funcionar repentinamente.

- Perspectiva do sistema: o processo simplesmente para.
- Mais comum em servidores, bancos de dados e sistemas de controle.
- **Exemplo:** Um servidor de autenticação trava durante uma requisição, e o cliente não obtém resposta

FALHA BIZANTINA (ARBITRÁRIA)

O processo apresenta comportamento imprevisível, podendo inclusive enviar informações incorretas ou contraditórias.

- Perspectiva dos demais processos: comportamento anômalo e não confiável.
- Mais difícil de detectar e tratar.
- **Exemplo:** Um servidor comprometido (por falha ou ataque) responde com dados errados para diferentes clientes, sem padrão.

DETECÇÃO DE FALHAS

A detecção de falhas é o processo de **identificar se um componente de um sistema distribuído deixou de funcionar corretamente**, seja um processo, servidor ou canal de comunicação.

Técnicas comuns:

- Timeout: se o tempo para uma resposta excede o limite esperado, presume-se falha.
- Heartbeat (batimento): envio periódico de sinais entre componentes; ausência do sinal indica falha.
- **Protocolo de suspeição**: usa heurísticas para tratar incertezas (ex: atraso ≠ falha).

Desafios:

- Rede lenta pode simular falha (ex: timeout falso).
- Difícil distinguir entre processo lento e processo caído.

• Ferramentas:

• Detecta indisponibilidade de serviços e aciona respostas

CHECKPOINTING

Checkpointing é a técnica de salvar periodicamente o estado de um processo ou sistema, permitindo que ele seja restaurado em caso de falha.

Tipos de Checkpoint:

- Coordenado: todos os processos sincronizam seus checkpoints para manter consistência.
- Independente: cada processo salva seu estado autonomamente (pode gerar inconsistência).
- Incremental: salva apenas as diferenças desde o último checkpoint.

Finalidade:

- Minimizar perda de progresso após falhas.
- Facilitar reinício a partir de um estado estável e conhecido.

Exemplo prático:

- Sistemas de HPC (High Performance Computing) como MPI usam checkpoint coordenado.
- Banco de dados fazem checkpoint em disco a cada transação confirmada.
- Jogos online salvam automaticamente o progresso a cada etapa.

RECUPERAÇÃO DE FALHAS

Recuperação de falhas é o conjunto de ações tomadas para restaurar um sistema ao seu estado correto após uma falha.

• Modos de recuperação:

- Reinicialização a partir do último checkpoint salvo.
- Reexecução de mensagens (logs determinísticos permitem refazer operações).
- Rollback para estado anterior (reversão de ações parciais).

Importância do log:

- Logs de eventos permitem replay seguro.
- Técnicas como write-ahead logging (WAL) são amplamente usadas.

Exemplo prático:

- Um sistema de pagamentos refaz a última transação após uma falha usando logs.
- Softwares como PostgreSQL e MySQL usam redo logs para recuperação após crash.

REDUNDÂNCIA E REPLICAÇÃO

Redundância é o uso de componentes extras para garantir funcionamento contínuo.

Replicação é a cópia e manutenção de dados ou serviços em múltiplos nós.

Formas de Redundância:

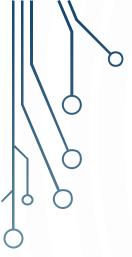
- De hardware: discos RAID, fontes de energia duplicadas.
- De software: processos e serviços duplicados.
- De dados: cópias sincronizadas em múltiplos servidores.

Vantagens:

- Alta disponibilidade e tolerância a falhas.
- Balanceamento de carga.
- Continuidade do serviço mesmo com falha parcial.

Exemplos práticos:

- DNS: replicado globalmente para garantir resolução de nomes.
- Google File System: divide e replica blocos de arquivos em diferentes nós.
- Netflix: usa clusters replicados em várias regiões com failover automático.



ENCERRAMENTO



Prova Prática



alvaro.bastos@docente.unievangelica.edu.br