

Algoritmos e Sistemas Distribuídos

Aula teórica 1

Ano lectivo 2014/2015

Mestrado Integrado em Engenharia Informática

Corpo Docente

- Aulas teóricas, aulas práticas, responsável, regente, ...
 - Prof. Rodrigo Rodrigues

Aulas

- Teóricas
 - 1 aula de 2 horas / semana (terça, 14:00)
- Práticas e laboratório
 - 1 aula de 2 horas / semana (terça, 16:00)
 - Começam na próxima semana
 - Focadas em:
 - Apresentação do projecto e introdução ao C++
 - Apoio ao projecto
 - Avaliação do projecto
 - Exercícios práticos semelhantes aos do exame

Bibliografia Principal

- Distributed Algorithms. Nancy Lynch. Morgan-Kaufmann, 1996.
- Introduction to Reliable and Secure Distributed Programming. C. Cachin, R. Guerraoui, L. Rodrigues. 2nd Edition, Springer, 2011.
 - Alternativamente podem consultar a primeira edição do livro: Introduction to Reliable Distributed Programming. Rachid Guerraoui and Luís Rodrigues. Springer, 2006.
- Slides da cadeira, disponibilizados no CLIP
 - Alguns slides foram gentilmente cedidos pelo Prof. Lorenzo Alvisi, UT Austin (baseado nos slides da cadeira CS380D)
 - Alguns slides baseiam-se na cadeira 6.852 leccionada pela Prof. Nancy Lynch do MIT, disponíveis no OpenCourseWare através de uma licença Creative Commons BY-NC-SA

Avaliação

- Teórica: 2 testes (25%+25%) ou exame de recurso (50%)
 - Testes do ano passado são testes-tipo
 - Nota mínima de 8,5 valores
- Projecto / frequência (50%)
 - Nota mínima de 8,5 valores para ter acesso ao segundo teste / exame
- Nota final é aproximada ao valor inteiro mais próximo, mínima de 9,5 valores

Projecto (frequência)

- Nota frequência = nota do projecto * nota do teste prático
- Projecto: grupos de 3
- Programado em C++
- Teste prático: individual, nota de 0 a 1, consiste numa pequena modificação ao projecto, realizado nas aulas práticas
- Ambos componentes divididos em 6 fases (5 checkpoints e uma entrega final)
- Peso das sucessivas fases: 15+15+15+15+20+20

Flexibilidade na data de entrega das fases do projecto

- São dados a cada grupo 3 dias de folga (adiamento automático da data de entrega)
 - A intenção é precaver quaisquer imprevistos (por exemplo, problemas no acesso à internet na casa dos alunos, greves nos transportes, etc.)
 - Logo, os alunos não devem pedir mais adiamentos devido a qualquer situação imprevista, estes serão recusados
 - Dias de folga podem ser usados ao longo das 6 fases, mas só têm 3 dias NO TOTAL para gerir no somatório de todas as 6 fases
 - Qualquer entrega fora do prazo (e após ter usado os dias de folga) é penalizada automaticamente em 3 valores por dia (até um mínimo de zero valores)

Datas aproximadas (a confirmar após coordenação entre cadeiras)

- Primeiro teste: 21 de Outubro
- Segundo teste: 2 de Dezembro
- Checkpoints / entrega final do projecto:

Número	Saída do enunciado	Entrega
1	16 de Setembro	25 de Setembro
2	26 de Setembro	2 de Outubro
3	3 de Outubro	9 de Outubro
4	10 de Outubro	16 de Outubro
5	22 de Outubro	6 de Novembro
6 (Final)	7 de Novembro	20 de Novembro

Programa

Semana	Data	Tema da aula teórica
1	9 Set	Introduction and course overview.
2	16 Set	Distributed computing model and analysis methods.
3	23 Set	Broadcast. Consensus in synchronous systems.
4	30 set	Consensus: Efficiency in synchronous systems and impossibility (FLP).
5	7 Out	Consensus (cont'd) Paxos. State machine replication.
6	14 Out	Read/write replication and atomic semantics. Byzantine replication.
7	21 Out	Midterm quiz
8	28 Out.	Other consistency levels. Eventual consistency.
9	4 Nov.	Eventual consistency (cont.) CAP theorem. Consistent hashing.
10	11 Nov.	P2P: intro and routing.
11	18 Nov.	P2P: systems and discussion. Other forms of scalability: GFS.
12	25 Nov.	GFS (cont'd). Distributed transactions: 2PC. Spanner.
13	2 Dez.	Final quiz
14	9 Dez.	TBD

Questões sobre a organização da
cadeira?

O problema dos dois generais



- Dois generais Romanos têm de atacar um inimigo de forma coordenada
- Só podem comunicar por mensageiros que atravessam um vale cheio de perigos

Regras do problema

- Ambos os generais têm uma preferência inicial (atacar ou retirada) e têm de chegar a acordo
- Se ambos tiverem a mesma preferência essa é a única decisão possível
- Os mensageiros podem ser fulminados ou demorar entre $]0, +\infty[$ a fazer o percurso
- Um dos generais pode sucumbir (juntamente com todas as suas tropas) de forma fulminante
 - Nesse caso não emite mais mensagens
- Os generais que não são fulminados têm sempre de decidir (em tempo finito)

Solução?

- Qual o algoritmo que garantidamente resolve o problema para todos os possíveis padrões de preferências, falhas, e demoras no percurso dos vários mensageiros?

Solução?

- Não há solução, o problema é impossível de resolver
- Argumento muito informal:
 - Supondo que A não recebe mensagens durante um período muito longo.
 - A a partir de certa altura tem de assumir que B falhou e decide pela sua preferência (e.g., atacar) para o caso de ambos quererem atacar.
 - Mas no entanto B estava vivo e as mensagens estavam lentas
 - Vice-versa: B pensa que A falhou e decide pela sua preferência (e.g., retirar) para o caso de ambos quererem retirar, mas no entanto A estava vivo e as mensagens estavam lentas
 - Ambos decidem coisas diferentes
- Prova rigorosa:
 - Esperem algumas semanas...

Qual a relevância do problema?

- Veremos que este problema está no cerne do desenho dos sistemas de replicação de dados
- Teremos de contornar esta impossibilidade. Como?
- As diferentes formas de contornar a impossibilidade estão espelhadas nas soluções usadas pela Google, Yahoo, Amazon, Facebook, Microsoft
 - Vamos estudá-las nesta cadeira

Na próxima semana

- Iremos definir as “regras do jogo”:
 - como modelar um sistema distribuído?
 - que pressupostos podem ser feitos?
 - qual a terminologia que vamos adotar?
 - como analisar o comportamento de um sistema distribuído?
- Começaremos a olhar para alguns problemas relevantes e respectivas soluções