Grupo: José Junior Borges Monteiro e Loannis Lucas Nicou Canteiro

### Introdução

Este trabalho tem como objetivo mostrar duas possíveis soluções para o problema Filósofos Jantando.

O jantar dos filósofos foi proposto por Dijkstra em 1965 como um problema de sincronização. O desafio traz um cenário onde cinco filósofos estão sentado em uma mesa redonda, onde cada filósofo tem um prato com espaguete e cada prato possui um garfo para pegar o espaguete, porém, para que um filósofo consiga comer é necessário utilizar dois garfos, causando uma competição pelo recurso garfo. Os filósofos alternam entre pensar e comer(pegando os dois garfos), o desafio está em sincronizar as ações para que um filósofo consiga pegar os dois garfos mantendo o máximo de paralelismo.

Nesta situação nos deparamos com dois problemas causados pela concorrência:

Deadlock: que irá ocorrer quando todos os filósofos pegarem o garfo esquerdo ficando impossibilitados de pegarem o garfo da direita. Starvation: poderá ocorrer caso na solução um dos filósofos fique tentando acessar o recurso indeterminadamente sem sucesso, impossibilitando este filósofo de comer.

# Soluções

A primeira solução nós optamos por utilizar canais para realizar a sincronização entre os processos, sendo possível bloquear o filósofo quando o mesmo tentar pegar um garfo que já está sendo utilizado por outro filósofo.

Com implementação de esta sincronização pode haver problema deadlock como explicado anteriormente, para resolver esta questão nós utilizamos a solução proposta pelo Dijkstra que trata o problema de deadlock quebrando o ciclo no último filósofo. Para isso, é realizada uma modelagem onde os filósofos pegam primeiro o garfo esquerdo e depois o direito, e apenas o último filósofo pega o garfo direito e depois o esquerdo. Com isso, caso todos os filósofos facam a ação de pegar um garfo quando chegar no ultimo ele tentará pegar o garfo direito que já foi pego pelo primeiro filósofo e ficará esperando o garfo ficar disponível, permitindo que o quarto filósofo pegue o garfo direito e assim destravando os demais filósofos.

Resolvido este impasse, é necessário também prevenir contra starvation, para isso utilizamos um tempo aleatório que vai de 5 a 15 segundos na função de pensar, isso faz com que diminua a concorrência entre os

processos possibilitando que todos tenham acesso ao recurso.

A segunda solução encontrada foi a do Tanenbaum, que utiliza estados para identificar se um filósofo está comendo, pensando ou faminto (pensando em pegar os garfos), também é utilizado um arranjo de semáforos, sendo um por filósofo. Ao associar semáforo por filósofo. permitimos suspender o processo caso não consida os dois garfos e figue esperando ser acordado por outros filósofos a fim de evitar problemas de deadlock e starvation. Também foi utilizado um semáforo para o cenário geral sendo comum a todos os processos para tornar atômico seções críticas, elas se encontram nas funções pegar garfo e largar garfo.

Na linguagem em que implementamos, GoLang, os semáforos são representados pela biblioteca sync.Mutex, utilizando mutex.Lock para trancar um processo e mutex.Unlock para destrancar o processo. Ademais, vale ressaltar que na solução foi utilizado semáforos binários.

### Conclusão

Ao realizar os testes podemos notar que o ganho em performance nas soluções concorrentes foi significativo, trazendo uma diferença de 6 minutos a menos para ambas versões concorrentes em relação a versão sequencial.

Com estes resultados, fica evidente as vantagens de se utilizar implementações concorrentes, mas também, como discutido no decorrer do artigo, fica evidente o aumento no nível de complexidade na implementação, exigindo do desenvolvedor uma atenção redobrada para as possíveis complicações que esta decisão pode trazer.

#### Versão sequencial

### Solução Dijkstra

### Solução Tanenbaum (Estados)

# ✗ Socrates largou o garfo Filoso Epicuro pensando Epicuro largou o garfo Pitagoras pegou o garfo direito Filoso Pitagoras comendo Pitagoras largou o garfo Aristoteles pegou o garfo direito Filoso Aristoteles comendo Aristoteles largou o garfo Filoso Platao pensando Platao pegou o garfo direito Platao largou o garfo Filoso Socrates pensando Socrates pegou o garfo direito Filoso Socrates comendo Socrates largou o garfo Filoso Epicuro pensando Epicuro pegou o garfo direito Filoso Epicuro comendo Epicuro largou o garfo

Filosofo Platao comendo Filosofo Pitagoras comendo Pitagoras largou o garfo Filosofo Pitagoras pensando 🛖 Aristoteles pegou o garfo Platao largou o garfo Filosofo Platao pensando Filosofo Aristoteles comendo Epicuro pegou o garfo Filosofo Epicuro comendo Epicuro largou o garfo Filosofo Epicuro pensando Aristoteles largou o garfo Pitagoras pegou o garfo Filosofo Pitagoras comendo Platao pegou o garfo Filosofo Platao comendo Platao largou o garfo Pitagoras largou o garfo Filosofo Pitagoras pensando Epicuro pegou o garfo Filosofo Epicuro comendo Epicuro largou o garfo Pitagoras pegou o garfo Filosofo Pitagoras comendo Pitagoras largou o garfo

Tempo total: 135.008037

Pitagoras pegou o garfo Filosofo Pitagoras comendo Filosofo Socrates comendo Pitagoras largou o garfo 👱 Aristoteles pegou o garfo Socrates largou o garfo Epicuro pegou o garfo Filosofo Socrates pensando Filosofo Epicuro comendo Aristoteles largou o garfo Platao pegou o garfo Epicuro largou o garfo Pitagoras pegou o garfo Filosofo Platao comendo Filosofo Pitagoras comendo Platao largou o garfo Socrates pegou o garfo Filosofo Socrates comendo Pitagoras largou o garfo Socrates largou o garfo Platao pegou o garfo Filosofo Platao comendo Platao largou o garfo Tempo total: 135.007055

# Versão Sequencial

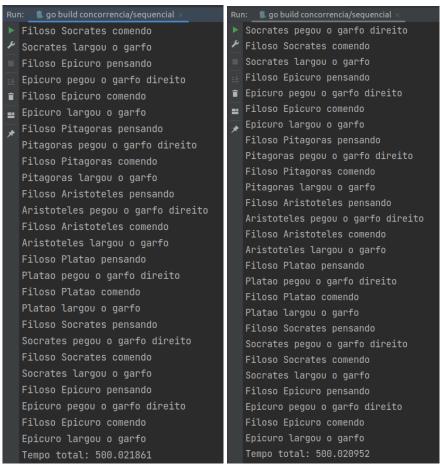
Para que fosse possível avaliar o desempenho das implementações concorrentes foi desenvolvido uma versão sequencial possibilitando realizar a comparação entre versões

```
filosofos[0] = pitagoras
filosofos[1] = aristoteles
filosofos[2] = platao
filosofos[3] = socrates
filosofos[4] = epicuro
garfos[0] = Garfo{Posicao: 1}
garfos[1] = Garfo{Posicao: 2}
garfos[2] = Garfo{Posicao: 3}
garfos[3] = Garfo{Posicao: 4}
garfos[4] = Garfo{Posicao: 5}
    start time.Time
    total time.Duration
start = time.Now()
for i := 0; i < 10; i++ {
    jantar(&filosofos[0])
    jantar(&filosofos[1])
    jantar(&filosofos[2])
    jantar(&filosofos[3])
    jantar(&filosofos[4])
total = time.Since(start)
fmt.Printf( format: "Tempo total: %f", total.Seconds())
```

Abaixo estão as funções utilizadas para representar o emprego dos garfos a cada filósofo.

```
func jantar(filosofo *Filosofo) {
   filosofo.pensar()
   filosofo.pegarGarfo()
   filosofo.comer()
   filosofo.largarGarfo()
func (f *Filosofo) pegarGarfo() {
   var garfoEsq = &garfos[f.Posicao-1]
   var garfoDir = &garfos[(f.Posicao)%n]
   f.GarfoEsq = garfoEsq
   f.GarfoDir = garfoDir
   fmt.Println(f.Nome + " pegou o garfo direito")
func (f *Filosofo) largarGarfo() {
   f.GarfoEsq = nil
   f.GarfoDir = nil
   fmt.Println(f.Nome + " largou o garfo")
func (f *Filosofo) pensar() {
    fmt.Println(a...: "Filoso " + f.Nome + " pensando")
   time.Sleep(5 * time.Second)
func (f *Filosofo) comer() {
   fmt.Println( a...: "Filoso " + f.Nome + " comendo")
   time.Sleep(5 * time.Second)
```

Abaixo estão os resultados em milissegundos do tempo de processamento da aplicação sequencial, resultando em 500s que transformando em minutos fica próximo a 8 minutos de execução.



# Versão Concorrente - Dijkstra

As estruturas utilizadas para a modelagem desta solução podem ser visualizadas na imagem abaixo. Nela podemos notar a utilização de canais necessários para realizar o controle de posse dos garfos.

```
garfos[0] = make(chan bool)
garfos[1] = make(chan bool)
garfos[2] = make(chan bool)
garfos[3] = make(chan bool)
garfos[4] = make(chan bool)

pitagoras := Filosofo{Posicao: 1, Nome: "Pitagoras"}
aristoteles := Filosofo{Posicao: 2, Nome: "Aristoteles"}
platao := Filosofo{Posicao: 3, Nome: "Platao"}
socrates := Filosofo{Posicao: 4, Nome: "Socrates"}
epicuro := Filosofo{Posicao: 5, Nome: "Epicuro"}

filosofos[0] = pitagoras
filosofos[1] = aristoteles
filosofos[2] = platao
filosofos[3] = socrates
filosofos[4] = epicuro

// aloca os canais garfos aos respectivos filosofos
for i := 0; i < n; i++ {
    var garfoEsq = &garfos[i]
    var garfoEsq = &garfos[i]
    var garfoDir = &garfoEsq
    filosofos[i].GarfoDir = *garfoDir
}
```

Roda as threads de cada filósofo e os canais de cada garfo que realiza o controle da posse do mesmo.

```
start = time.Now()
waitGroup.Add( delta: 5)

go channelGarfos(garfos[0])
go channelGarfos(garfos[1])
go channelGarfos(garfos[2])
go channelGarfos(garfos[3])
go channelGarfos(garfos[4])

go jantar(&filosofos[0])
go jantar(&filosofos[1])
go jantar(&filosofos[2])
go jantar(&filosofos[3])

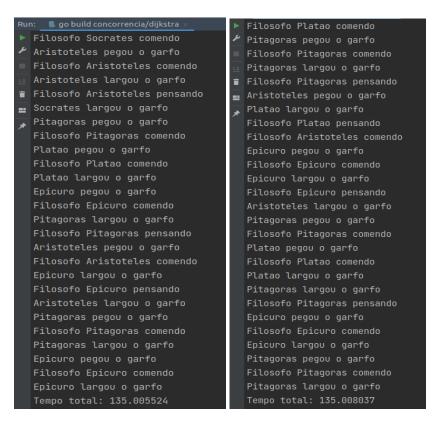
go jantar(&filosofos[4])

waitGroup.Wait()
total = time.Since(start)
fmt.Printf("Tempo total: #{total.Seconds()}")
```

Principais funções utilizadas na solução responsáveis por gerenciar a posse do garfo, na função pegarGarfo é utilizado a solução do dijkstra que alterna a pegada do primeiro garfo para o lado direito quando for o quinto filósofo resolvendo o problema de deadlock.

Na próxima imagem é exposto duas funções simples que imprime as ações que estão sendo realizadas pelo filósofo e aguarda por um determinado tempo. Na função comer foi utilizado um tempo aleatório que vai de 5 a 15 segundos a fim de prevenir contra o problema de starvation. A função channelGarfos é responsável por bloquear e liberar os garfos para os filósofos.

Abaixo estão os resultados em milissegundos do tempo de processamento da aplicação concorrente, resultando em 135s que transformando em minutos fica próximo a 2 minutos de execução.



### Versão Concorrente - Tanenbaum(estados)

As estruturas utilizadas para a modelagem desta solução podem ser visualizadas na imagem abaixo. Nela podemos notar a utilização de const para representar os estados possíveis de um filósofo(Pensando, Faminto ou Comendo), o array de semáforo sendo um para cada filósofo, um semáforo para o cenário geral e outro array para guardar cada filósofo.

A seguir é realizado a inicialização das variáveis necessárias

```
plus main() {
    pitagoras := Filosofo{Posicao: 0, Nome: "Pitagoras", Estado: PENSANDO}
    aristoteles := Filosofo{Posicao: 1, Nome: "Aristoteles", Estado: PENSANDO}
    platao := Filosofo{Posicao: 2, Nome: "Platao", Estado: PENSANDO}
    socrates := Filosofo{Posicao: 3, Nome: "Socrates", Estado: PENSANDO}
    epicuro := Filosofo{Posicao: 4, Nome: "Epicuro", Estado: PENSANDO}

filosofos[0] = pitagoras
    filosofos[1] = aristoteles
    filosofos[2] = platao
    filosofos[3] = socrates
    filosofos[4] = epicuro

for i := 0; i < n; i++ {
        semaforo[i].Lock()
    }

var (
    start time.Time
    total time.Duration
    )
    start = time.Now()

waitGroup.Add(n)</pre>
```

### O próximo passo é iniciar os processos para cada filósofo

Na imagem abaixo é possível observar as duas principais funções da solução, nele é interessante destacar o uso de semáforo para tornar as seções críticas atômicas, além da utilização da função testa, necessário para realizar o controle da posse dos garfos.

A função testa irá verificar se os filósofos a esquerda e a direita não estão comendo, assim sendo, é permitido que o filósofo pegue o garfo caso esteja faminto.

```
func testa(f *Filosofo) {
    // busca filosofos ao lado
    var filosofoEsq = &filosofos[(f.Posicao+n-1)%n]
    var filosofoDir = &filosofos[(f.Posicao+1)%n]

if f.Estado == FAMINTO && filosofoEsq.Estado != COMENDO && filosofoDir.Estado != COMENDO {
    f.Estado = COMENDO
    fmt.Println(f.Nome + " pegou o garfo ")
    semaforo[f.Posicao].Unlock()

}

func (f *Filosofo) pensar() {
    fmt.Println(a...: "Filosofo " + f.Nome + " pensando")
    time.Sleep(5 * time.Second)

func (f *Filosofo) comer() {
    fmt.Println(a...: "Filosofo " + f.Nome + " comendo")
    time.Sleep(5 * time.Second)

}
```

Abaixo estão os resultados em milissegundos do tempo de processamento da segunda solução concorrente, resultando em um valor médio de 140s que transformando em minutos fica próximo a 2 minutos de execução, resultado similar a primeira solução concorrente.

