Relatório 2: Benchmark IS Em Golang

Kevin S. Pereira, Thomazio Giacobbe

https://github.com/thomaziogiacobbe/NPB-Golang

Benchmark IS em Golang

- Baseado na implementação em C++ de Dalvan Griebler et al.
 - NPB-OMP; implementação em OpenMP
 - https://github.com/GMAP/NPB-CPP
- Implementação feita utilizando buckets
 - o Flag USE_BUCKETS definida
- Adaptações utilizando features de multithreading do Golang
 - o goroutines (criação de tarefas)
 - o sync (grupos de sincronização)

Bibliotecas

- math/rand
 - Geração de números aleatórios
- runtime
 - Informações da CPU
- strconv
 - Conversões entre strings e outros tipos
- go-pretty (<u>https://github.com/jedib0t/go-pretty</u>)
 - Biblioteca third party para formatação dos resultados em interface

Funções common: Randlc e Vranlc

- Alterado os métodos para calcular a fórmula de gerar números aleatórios
- O código original quebrava um double em duas partes
- Agora, as operações são feitas em variáveis de ponto fixo (inteiros de 64 bits sem sinal)
- Redução no tempo de execução dentre 14% e 15%

```
func Vranlc(n int, xSeed *float64, a float64, y []float64) {
   ux := uint64(*xSeed)
   ua := uint64(a)
   const ut46 = uint64(t46)
   const it46 = 1 / t46
   for i := 0; i < n; i++ {
       ux = ux * ua % ut46
       y[i] = it46 * float64(ux)
   *xSeed = float64(ux)
}
func Randlc(x *float64, a float64) float64 {
   ux := uint64(*x) * uint64(a) % uint64(t46)
   *x = float64(ux)
   const it46 = 1 / t46
    ret := it46 * (*x)
    return ret
```

Funções common: ParallelFor

- Criada uma função inspirada no OpenMP para lidar com criação de tarefas de um for paralelo
- Escalonamento estático
- O parâmetro f é uma função que será executada em paralelo
- Essa função f deve receber como argumentos:
 - o um id do processador
 - o índice i da iteração

```
func ParallelFor(
    n int64,
    numCPU int64,
    f func(id int64, i int64),
    var group sync.WaitGroup
    group.Add(int(numCPU))
    for myid := int64(0); myid < numCPU; myid++ {
        go func(id int64) {
            for it := id; it < n; it += numCPU {
                f(id, it)
            defer group.Done()
        }(myid)
    group.Wait()
```

Benchmark IS

- IS Integer Sort
- Objetivo do kernel é medir o desempenho de execução e comunicação ao realizar computação em inteiros por meio de um algoritmo de ordenação em paralelo.
- A versão do código ativando a flag USE_BUCKETS implementa o bucket sort, um algoritmo de ordenação baseado em distribuição.

- CreateSeq
- Gera a sequência de chaves para serem ordenadas
- Intervalos dos índices para acesso do vetor são calculados em função do ID das CPUs. Com isso, o preenchimento é distribuído entre as CPUs.

```
func CreateSeq(
   seed float64,
   a float64,
   id int,
   group *sync.WaitGroup,
   defer (*group).Done()
   myid := id
   num_procs := runtime.NumCPU()
    an := a
   mq := (num_keys + int64(num_procs) - 1) / int64(num_procs)
   k1 := mq * int64(myid)
   k2 := k1 + mq
   if k2 > num_keys {
       k2 = num_keys
   s := FindMySeed(myid, num_procs, int32(4*num_keys), seed, an)
   k := max_{key} / 4
   for i := k1; i < k2; i++ {
       x := npb.Randlc(&s, an)
       x += npb.Randlc(&s, an)
       x += npb.Randlc(&s, an)
       x += npb.Randlc(&s, an)
        key_array[i] = int64(float64(k) * x)
groupCreateSec.Add(n threads)
for i := 0; i < n_threads; i++ {
    go CreateSeg(314159265.00, 1220703125.00, i, &groupCreateSec)
groupCreateSec.Wait()
```

- CreateSeq
- Gera a sequência de chaves para serem ordenadas
- Intervalos dos índices para acesso do vetor são calculados em função do ID das CPUs. Com isso, o preenchimento é distribuído entre as CPUs.

```
func CreateSeg(
    seed float64,
    a float64,
    id int,
    group *sync.WaitGroup,
    defer (*group).Done()
    myid := id
    num_procs := runtime.NumCPU()
    an := a
    mq := (num_keys + int64(num_procs) - 1) / int64(num_procs)
    k1 := mq * int64(myid)
    k2 := k1 + ma
    if k2 > num keys {
        k2 = num keys
    s := FindMySeed(myid, num_procs, int32(4*num_keys), seed,
an)
    k := max_{key} / 4
    for i := k1; i < k2; i++ {
        x := npb.Randlc(&s, an)
        x += npb.Randlc(&s, an)
        x += npb.Randlc(&s, an)
        x += npb.Randlc(&s, an)
        key_array[i] = int64(float64(k) * x)
```

- CreateSeq
- Gera a sequência de chaves para serem ordenadas
- Intervalos dos índices para acesso do vetor são calculados em função do ID das CPUs. Com isso, o preenchimento é distribuído entre as CPUs.

- Rank
- Realiza a ordenação de fato. Executada múltiplas vezes em chamada iterativa na main.
- Classifica as chaves manipulando os buckets de forma distribuída.

```
// Main
start := time.Now()
for iteration := 1; iteration <= MAX_ITERATIONS; iteration++ {
    if npb.Class != "S" {
        fmt.Println("\t\t", iteration)
    }
    Rank(int64(iteration))
}
tt = time.Since(start)</pre>
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As instruções paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Threads diferentes precisam ser instanciadas em código de maneira explícita.

```
#pragma omp parallel private(i, k)
    INT_TYPE *work_buff, m, k1, k2;
    int myid = omp_get_thread_num();
    int num_procs = omp_get_num_threads();
    work_buff = bucket_size[myid];
    /* Initialize */
    for( i=0; i<NUM_BUCKETS; i++ )</pre>
        work_buff[i] = 0;
    #pragma omp for schedule(static)
    for( i=0; i<NUM_KEYS; i++ )
        work_buff[key_array[i] >> shift]++;
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As declarações paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Threads diferentes precisam ser instanciadas em código de maneira explícita.

```
// Rank
bucket_size = make([][]int64, 0, num_procs)
for iter := 0; iter < num_procs; iter++ {
    temp := make([]int64, num_buckets)
    bucket_size = append(bucket_size, temp)
npb.ParallelFor(
    num_keys,
    int64(num_procs),
    func(myid int64, it int64) {
        bucket_size[myid][key_array[it]>>shift]++
    },
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As declarações paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Não existe um meio trivial de declarar um threadprivate em Go, igual foi utilizado nas implementações originais.
- Instruções e blocos paralelos foram adaptados para utilizar matrizes compartilhadas, com distribuição no acesso pelo id.

```
INT_TYPE bucket_ptrs[NUM_BUCKETS];
#pragma omp threadprivate(bucket ptrs)
bucket_ptrs[0] = 0;
for( k=0; k< myid; k++ )</pre>
    bucket ptrs[0] += bucket_size[k][0];
for( i=1; i< NUM_BUCKETS; i++ ) {</pre>
    bucket_ptrs[i] = bucket_ptrs[i-1];
    for(k=0; k< myid; k++)
        bucket_ptrs[i] += bucket_size[k][i];
    for( k=myid; k< num procs; k++ )</pre>
        bucket_ptrs[i] += bucket_size[k][i-1];
}
#pragma omp for schedule(static)
for( i=0; i<NUM_KEYS; i++ ){</pre>
    k = key_array[i];
    key_buff2[bucket_ptrs[k >> shift]++] = k;
}
```

- Em Go, não há cláusulas
 equivalentes às do OpenMP. As
 declarações paralelas precisam ser
 definidas manualmente.
- Não existe um meio trivial de declarar um threadprivate em Go, igual foi utilizado nas implementações originais.
- Instruções e blocos paralelos foram adaptados para utilizar matrizes compartilhadas, com distribuição no acesso pelo id.

```
if (myid < num_procs-1) {
    for( i=0; i < NUM_BUCKETS; i++ )
        for( k=myid+1; k < num_procs; k++ )
        bucket_ptrs[i] += bucket_size[k][i];
}</pre>
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As declarações paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Não existe um meio trivial de declarar um threadprivate em Go, igual foi utilizado nas implementações originais.
- Instruções e blocos paralelos foram adaptados para utilizar matrizes compartilhadas, com distribuição no acesso pelo id.

```
group.Add(num_procs) // <</pre>
for myid := 0; myid < num_procs; myid++ { // <</pre>
    go func(myid int) { // <</pre>
        bucket ptrs[myid][0] = 0
        for k := 0; k < myid; k++ {
            bucket_ptrs[myid][0] += bucket_size[k][0]
        for it := int64(1); it < num_buckets; it++ {
            bucket_ptrs[myid][it] = bucket_ptrs[myid][it-1]
            for k := 0; k < num_procs; k++ {
                if k < myid {
                     bucket_ptrs[myid][it] += bucket_size[k][it]
                 } else {
                     bucket_ptrs[myid][it] += bucket_size[k][it-1]
        defer group.Done() // <</pre>
    }(myid) // <
group.Wait() // <</pre>
npb.ParallelFor(
    num_keys,
    int64(num_procs),
    func(myid int64, it int64) {
        k := key_array[it]
        key_buff2[bucket_ptrs[myid][k>>shift]] = k
        bucket_ptrs[myid][k>>shift]++
    },
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As declarações paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Não existe um meio trivial de declarar um threadprivate em Go, igual foi utilizado nas implementações originais.
- Instruções e blocos paralelos foram adaptados para utilizar matrizes compartilhadas, com distribuição no acesso pelo id.

```
group.Add(num_procs - 1) // <
for myid := 0; myid < num_procs-1; myid++ { // <
      go func(myid int) { // <
            for it := int64(0); it < num_buckets; it++ {
                for k := myid + 1; k < num_procs; k++ {
                     bucket_ptrs[myid][it] += bucket_size[k][it]
                }
            defer group.Done() // <
      }(myid) // <
} // <
group.Wait() // <</pre>
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As declarações paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Também não existe um meio trivial de realizar escalonamento dinâmico de um for paralelo igual é feito em OpenMP.
- Neste caso, decidimos trocar para escalonamento estático usando a função do nosso módulo.

```
#pragma omp for schedule(dynamic)
for( i=0; i < NUM_BUCKETS; i++ ) {
    k1 = i * num bucket keys;
    k2 = k1 + num_bucket_keys;
    for (k = k1; k < k2; k++)
        key buff ptr[k] = 0;
    m = (i > 0)? bucket ptrs[i-1] : 0;
    for ( k = m; k < bucket_ptrs[i]; k++ )
        key_buff_ptr[key_buff_ptr2[k]]++;
    key_buff_ptr[k1] += m;
    for (k = k1+1; k < k2; k++)
        key buff ptr[k] += key buff ptr[k-1];
```

- Em Go, não há cláusulas equivalentes às do OpenMP. As declarações paralelas precisam ser definidas manualmente.
- Também não existe um meio trivial de realizar escalonamento dinâmico de um for paralelo igual é feito em OpenMP.
- Neste caso, decidimos trocar para escalonamento estático usando a função do nosso módulo.

```
npb.ParallelFor(
    num_buckets,
    int64(num_procs),
    func(myid int64, i int64) {
        var
            k1, k2 int64
                   int64
        k1 = i * num_bucket_keys
        k2 = k1 + num bucket keys
        for k := k1; k < k2; k++ {
            key buff ptr[k] = 0
        if i > 0 {
            m = bucket_ptrs[myid][i-1]
        for k := m; k < bucket_ptrs[myid][i]; k++ {</pre>
            key_buff_ptr[key_buff_ptr2[k]]++
        key_buff_ptr[k1] += m
        for k := k1 + 1; k < k2; k++ {
            key_buff_ptr[k] += key_buff_ptr[k-1]
    },
```

- Rank
- Ainda no final da função, é feito o procedimento da verificação parcial.
- Verifica se os valores

 apontados pelas chaves de
 teste estão ordenados
 corretamente.

```
for i = 0; i < TEST_ARRAY_SIZE; i++ {</pre>
    k := partial_verify_vals[i]
    if 0 < k \&\& k <= num_keys-1 {
        keyRank := key_buff_ptr[k-1]
        failed := false
        switch npb.Class {
        case "S":
            if i <= 2 && keyRank != (test_rank_array[i] + iteration) {</pre>
                failed = true
            } else if i > 2 && keyRank != (test rank array[i] - iteration) {
                failed = true
            } else {
                passed_verification++
            break
        if failed {
            fmt.Println("Failed partial verification: iteration ",
                         iteration, ", test key ", i, "\n")
```

- Full Verify
- Possui dois laços paralelos:
- Um laço para ordenar todos os valores dentro de cada bucket.
- O código original definia um escalonamento dinâmico.
- Implementamos usando nossa função de escalonamento estático.

```
func FullVerify() {
    var
                 int64
        numProcs = runtime.NumCPU()
    npb.ParallelFor(
        num_buckets,
        int64(numProcs),
        func(myid int64, j int64) {
            var k, k1 int64
            if j > 0 {
                k1 = bucket_ptrs[myid][j-1]
            } else {
                k1 = 0
            for i := k1; i < bucket_ptrs[myid][j]; i++ {</pre>
                key_buff_ptr_global[key_buff2[i]] -= 1
                k = key_buff_ptr_global[key_buff2[i]]
                key_array[k] = key_buff2[i]
        },
```

- Full Verify
- Possui dois laços paralelos:
- Um laço para verificar se ainda resta algum número desordenado.
- O código original definia um for paralelo com redução para a variável de contagem.
- Inicialmente, consideramos usar goroutines com channels ou instruções atômicas, mas trocamos para uma contagem serial devido às dificuldades.

```
func FullVerify() {
    var
                 int64
        numProcs = runtime.NumCPU()
    for i := int64(1); i < num_keys; i++ {
        if key_array[i-1] > key_array[i] {
    if j != 0 {
        fmt.Println("Full_verify: number of keys out of sort: ", j)
    } else {
        passed_verification += 1
```

Benchmark IS Dificuldades encontradas

- Inicialmente, a função
 ParallelFor foi criada para
 instanciar uma goroutine para
 cada tarefa, análogo ao for do
 OpenMP.
- O runtime do Go ficava responsável por escalonar as n tarefas entre os processadores.
- Permitia escalonamento estático e dinâmico.
- A função f receberia um WaitGroup para sinalizar quando foi encerrada.

```
func ParallelFor(
    n int64,
    step int64,
    group *sync.WaitGroup,
    f func(id int64, i int64, group *sync.WaitGroup),
    scheduling string,
    (*group).Add(int(n))
    switch scheduling {
    case "static":
        for it := int64(0); it < n; it += step {
            for myid := int64(0); myid < step && it+myid < n; myid++ {
                go f(myid, it+myid, group)
        break
    case "dynamic":
        for it := int64(0); it < n; it++ {
            go f(rand.Int63()%step, it, group)
        break
    (*group).Wait()
```

Benchmark IS Dificuldades encontradas

- Problemas na verificação parcial e verificação total!
- As iterações em que a verif. parcial falhava não eram constantes.
- Quantidade de chaves desordenadas na verif. final também não era constante, inclusive podia encerrar ordenada.
- Keys com problema eram quase sempre a 3 e 4, em execuções consecutivas, falhas na key 2 apareciam.

```
C:\FOR_WORK\Go\NPB-Golang\go_build_NPB_Golang.exe IS CLASS=S
NAS Parallel Benchmarks 4.1 Parallel Golang version - IS Benchmark
Size: 65536 (class S )
Iterations: 10
Failed partial verification: iteration 4, test key 4
Failed partial verification: iteration 4, test key 3
Failed partial verification: iteration 6 , test key 3
Failed partial verification: iteration 6 , test key 4
Failed partial verification: iteration 9 , test key 3
Failed partial verification: iteration 9, test key 4
Failed partial verification: iteration 10 , test key 3
Failed partial verification: iteration 10 , test key 4
Full_verify: number of keys out of sort: 3
 IS BENCHMARK COMPLETED
```

O que vamos fazer agora?

- 1. Se necessitar uma 2ª apresentação da implementação deste benchmark, também iremos portar a versão sem buckets.
 - Como a implementação do Dalvan em C++ está incompleta, a nossa será baseada na original da NASA em C
- Fazer a análise estatística dos testes.
 - Tempos de execução já estão disponíveis no repositório em docs/is
- 3. Começar a implementação do kernel CG: Conjugate Gradient.

Relatório 2: Benchmark IS Em Golang

Kevin S. Pereira, Thomazio Giacobbe

https://github.com/thomaziogiacobbe/NPB-Golang