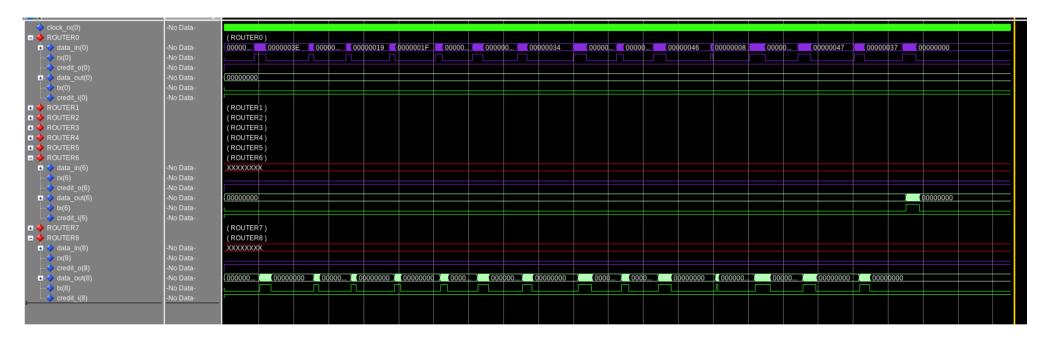
#### Pessoal

Na paxos (ou outra máquina qualquer):

- wget https://www.inf.pucrs.br/moraes/NOC\_DESIGNS\_SISCHIP.tar.gz
- tar -xzvf NOC DESIGNS SISCHIP.tar.gz
- ir na pasta: noc\_generic\_abr\_22\_le\_arquivo
- vsim -do sim.do

"abrir" os roteadores 0 (0,0), 6 (0,2) e 8 (2,2). O RO envia 14 pacotes para o roteador R8 e 1 para o roteador R6.



O arquivo: topNoC.vhd:

- possui uma NoC X\_ROUTERSxY\_ROUTERS (noc1: Entity work.NOC)
- um port map que lê um arquivo com tráfego injetado no roteador 0
- um process que gera um arquivo de pacotes recebidos

Willam: substituir o arquivo topNoC.vhd por um test bench em SystemVerilog que leia um arquivo de especificação de tráfego por roteador.

Lembrando o sistema de coordenadas:

```
(0,2) (1,2) (2,2)
```

$$(0,1)$$
  $(1,1)$   $(2,1)$ 

Prever um arquivo texto para cada roteador (se não houver arquivo não tem problema, pois o test bench deixa os sinais de tx zerados):

Cada pacote é definido para uma tupla {ti, target x, target y, size}

#### Exemplo hipotético para r0.txt (entrada para o test bench):

```
20 22 8
80 12 10
```

Neste caso, se a NoC for de 32 bits, o test bench irá gerar para o roteador 0, a partir do tempo 20, se houver crédito:

```
      0000 0202
      # destino

      0000 0008
      # size

      0000 0014
      # o primeiro flit do payload deve ser o memento de injeção, para cálculo de latência – nesta caso (14)<sub>16</sub> que é (20)<sub>10</sub>

      xxxx xxxx
      # 2º flit contador global do gerado de tráfego com o número do pacote

      0000 0003
      # 3º flit

      0000 0004
      # 4º flit

      0000 0005
      # 5º flit

      0000 0007
      # 7º flit

      0000 0008
      # 8º flit
```

E a partir do tempo 80, se houver crédito:

```
      0000 0102
      # destino

      0000 0004
      # size

      0000 0051
      # o primeiro flit do payload deve ser o memento de injeção, para cálculo de latência – nesta caso (50)<sub>16</sub> que é (80)<sub>10</sub>

      xxxx xxxx
      # 2º flit

      0000 0003
      # 3º flit

      0000 0004
      # 4º flit

      0000 0005
      # 5º flit

      0000 0006
      # 6º flit
```

```
0000 0007 # 7º flit
0000 0008 # 8º flit
0000 0009 # 9º flit
0000 000A # 10º flit
```

• Gerar um arquivo de log por roteador, que gere para cada roteador **quantos** pacotes foram recebidos, e para cada pacote:

```
<source> <size> <latência>
```

- O source é a parte alta do primeiro flit (em vermelho acima), o size o segundo flit, e a latência é a diferença entre o tempo atual e o tempo do terceiro flit.
- Instrumentalizar o buffer.vhd para logar o endereço do roteador quando passar o segundo flit de payload, e logar esta informação em um arquivo texto único isto permitirá traçar os caminhos tomados pelos pacotes

Elisa – Geração de tráfego para validar a NoC. Gerar no formato aceito pelo William (pode ser em Phyton, C, ou qq outra linguagem).

Voltando ao exemplo hipotético para RO {ti, target x, target y, size}

20 22 8 80 12 10

Observar que temos:

- (1) distribuição temporal, isto é, quando os pacotes devem ser injetados (ti tempo inicial, primeiro campo)
- (2) distribuição espacial, isto é, para onde os pacotes devem ser enviados (target destino do pacote)
- (3) volume de dados, que é o tamanho dos pacotes (size)
- → A distribuição **temporal** pode ser (neste trabalho): uniforme ou normal (Gaussiana)

## Distribuição temporal Uniforme. Exemplo:

Frequência: 1GHzLargura do flit: 32 bits

• Pacote de tamanho 64 (2 de cabeçalho e 62 de payload)

Temos uma banda por link de 32 Gbps

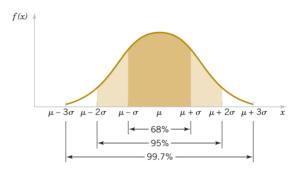
Se quisermos uma taxa uniforme de **1 Gbps** ( $\frac{1}{32}$  da banda total) temos que transmitir um pacote de 64 flits a cada 2048 ciclos de clock.

## Distribuição temporal Normal (Gaussiana). Exemplo:

Frequência: 1GHzLargura do flit: 32 bits

• Pacote de tamanho 64 (2 de cabeçalho e 62 de *payload*)

• Taxa média 9 Gbps, desvio padrão 2 Gbps e 100 pacotes.



Deve gerar uma tabela com número de pacotes no pontos:  $[\mu-3\sigma]$ ,  $[\mu-2\sigma]$ ,  $[\mu-\sigma]$ ,  $[\mu]$ ,  $[\mu+\sigma]$ ,  $[\mu+2\sigma]$  e  $[\mu+3\sigma]$ . Depois se injeta na rede aleatoriamente os pacotes usando a tabela.

Exemplo (mais ou menos para  $\mu$ =9 e  $\sigma$ =2):

Taxa (Gbps)	Número de pacotes	
μ-3σ	2	
μ-2σ	6	
μ-1σ	23	
μ	37	
μ+1σ	23	
μ+2σ	6	
μ+3σ	2	
Total de pacotes:	100	

# → Distribuição espacial:

• Uniforme: todos os roteadores têm a mesma probabilidade de receber pacotes

Em uma rede 4x4, há 16 roteadores. Para 100 pacotes, cada roteador pode receber entre 6 e 7 pacotes, até fechar 100 pacotes

• **N-hot-spot**: N roteadores recebem o tráfego. Por exemplo, se N=2 (dois roteadores hot spot), cada roteador envia 50% do tráfego para estes dois roteadores.

```
.global TESN
                                                                       Onde
                                                                       .global – configuração para todos os roteadores
                             .temp <média> {<desv pad>}
                                                                                            T: pode ser U ou N
                                                                                            E: pode ser U ou H
                             .hot <N> <coord 1> <cood 2> <coord n>
                                                                                            S: tamanho do pacote
                                                                                            N: número de pacotes por roteador
Sugestão de entrada:
                             .R[x,y]
                                .DTS
                                                                       .temp- configuração da distribuição temporal, média e desvio padrão
                               . temp <média> {<desv pad>}
                                                                       para a distribuição normal
                             .R[x,y]
                               .DTS
                                                                       .hot – parâmetros para a distribuição N-hot-spot
                              . temp <média> {<desv pad>}
```

.R[x,y] D T S – sobrepõe-se ao global, com tráfego específico para um dado roteador, onde D é o destino do pacote, T é a distribuição temporal (U ou N) e S tamanho do pacote. Logo depois do .target deve vir um . temp, que específica a taxa constante ou normal.

Eu começaria por um:

.R[0,0] .[3,3] U 64 .temp 2

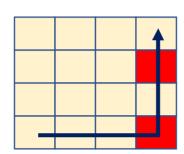
• Significa roteador [0,0] enviando 64 pacotes a uma taxa de 2 Gbps para o roteador [3,3] (estou supondo uma NoC 4x4). Este exemplo de entrada deve gerar para o *test bench* do William o arquivo r0.txt:

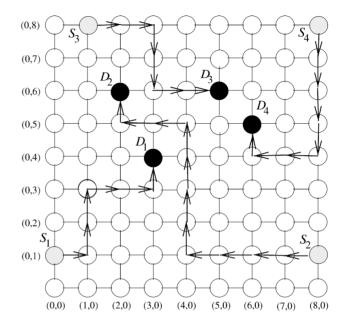
0	3	3	64
2048	3	3	64
4096	3	3	64
6144	3	3	64
8192	3	3	64
10240	3	3	64
12288	3	3	64
14336	3	3	64
16384	3	3	64
18432	3	3	64
20480	3	3	64
22528	3	3	64

**Gustavo** – roteamento adaptativo, para diminuir a latência e sair de *hotspots*. Um tráfego XY pode ser perturbado para um *hotspot* como abaixo.

.global U H 64 300 .temp 6 .hot 2 [3,0] [3,2]

.R[0,0] .[3,3] U 200 .temp 6





- Todos os roteadores, **exceto** o [0,0], geram 150 pacotes para o [3,0] e 150 pacotes para o [3,2], com taxa uniforme de 6 Gbps, com pacotes tendo tamanho 64 flits.
- Sugestão de algoritmo de roteamento: ODD-EVEN: <a href="https://www.inf.pucrs.br/moraes/sichip/2noc/odd-even.pdf">https://www.inf.pucrs.br/moraes/sichip/2noc/odd-even.pdf</a> (código C na página 4, e abaixo). Basicamente o algoritmo calcula 2 opções para onde um pacote deve ir, e decide pela opção que tem porta livre linha antes do end.
- Obs:
  - $\circ$  Precisa colocar o endereço source no pacote para testar, como em vermelho para o William
  - o Vai escrever código (pouco) no switch control certamente vai aumentar algum(ns) estado(s)
- Abaixo comentários sobre o código fonte.
- Teste usa o noc\_generic\_abr\_22\_le\_arquivo que é simples, e gera bloqueios como no artigo forçando alguns sinais de crédito para zero (página 5).

```
Algorithm ROUTE
/* Source node: (s_0, s_1); destination node: (d_0, d_1); current node: (c_0, c_1). */
begin
 Avail\_Dimension\_Set \longleftarrow \emptyset; Duas dimensões possíveis de saída
 e_0 \leftarrow d_0 - c_0;
                      Delta x e delta y (como na Hermes)
 e_1 \leftarrow d_1 - c_1;
 if (e_0 = 0 \text{ and } e_1 = 0)
                                                        Chegou na porta local (como na Hermes)
    Deliver the packet to the local node and exit;
 if (e_0 = 0) /* currently in the same column as destination */ Alinhou na vertical, só pode subir ou descer
     if (e_1 > 0)
        Add North to Avail_Dimension_Set;
     else
        Add South to Avail_Dimension_Set;
 else
     if (e_0 > 0) /* eastbound messages */
                                                 Para a direita
        if (e_1 = 0)
           Add East to Avail_Dimension_Set;
        else {
                                            Neste else é o odd-even funcionando, vai para a leste (direita) e nas
               if (c_0 \text{ is odd or } c_0 = s_0)
                                            colunas impares permite subir ou descer (cuidar exceções)
                  if (e_1 > 0)
                     Add North to Avail_Dimension_Set;
                  else
                     Add South to Avail_Dimension_Set;
               if (d_0 \text{ is odd or } e_0 \neq 1) /* odd destination column or \geq 2 columns to destination */
                  Add East to Avail_Dimension_Set;
     else { /* westbound messages */
                                                    Para a esquerda
            Add West to Avail_Dimension_Set:
           if (c_0 \text{ is even})
               if (e_1 > 0)
                                                             Neste outro else é o odd-even funcionando, vai para
                  Add North to Avail_Dimension_Set;
                                                             oeste, e nas colunas pares permite subir ou descer
               else
                  Add South to Avail_Dimension_Set;
 Select a dimension from Avail_Dimension_Set to forward the packet;
end
```