Linguagem de Programação





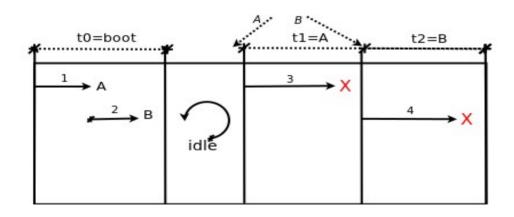
Francisco Sant'Anna Noemi Rodrigues Roberto Ierusalimschy

Características

- 1. Execução síncrona-reativa
- 2. Composições
- 3. Compartilhamento de memória
- 4. Eventos internos
- 5. Integração com C
- 6. Escopos e Finalização
- 7. Temporizadores
- 8. Execução Assíncrona
- 9. Abstrações

1. Modelo de Execução

- 1. O programa inicia na "reação de *boot*" em apenas uma trilha.
- 2. Trilhas ativas executam até esperarem ou terminarem. Esse passo é conhecido como "reação" e sempre executa em tempo *bounded*.
- 3. A ocorrência de um evento de entrada acorda **todas** as trilhas esperando aquele evento. Repete o "passo 2".



1. Modelo de Execução

- Céu assegura execução "bounded"
 - Todos os loops devem ter await ou terminar

```
loop do
  if <cond> then
    break;
  end
end
```

```
loop do
   if <cond> then
     break;
   else
     await A;
   end
end
```

Limitação: operações longas

2. Composições

- Programação reativa estruturada
 - sequência, repetição e paralelismo

- Abortamento ortogonal
 - Possibilidade de terminar uma linha de execução "por fora"

2. Composições

- Piscando LEDs
 - 1. on \leftrightarrow off a cada 500ms
 - 2. Parar após 5s
 - 3. Repetir após 2s

- Composições
 - par, seq, loop
 - variáveis de estado

```
loop do
    par/or do
    loop do
        await 500ms;
        leds_toggle();
    end
    with
        await 5s;
    end
    await 2s;
end
```

par/and, par/or

```
loop do

par/and do

...

with

await 1s;

end

end

// SAMPLING ("at least")
```

```
loop do
    par/or do
    with
        await 1s;
    end
end
// TIMEOUT ("at most")
```

3. Compartilhamento de Memória

```
var int x=1;
par/and do
    await A;
    x = x + 1;
with
    await B;
    x = x * 2;
End
_printf("%d\n", x);
```

```
var int x=1;
par/and do
    await A;
    x = x + 1;
with
    await A;
    x = x * 2;
End
_printf("%d\n", x);
```

Análise estática

```
    ceu --safety 0  # permite ambos
    ceu --safety 1  # permite ESQ, recusa DIR
    ceu --safety 2  # recusa ambos
```

Exercício 1 (revisão)

```
int state = 1;
unsigned long old;
void setup () {
   old = millis();
    digitalWrite(LED PIN, state);
}
void loop () {
   unsigned long now = millis();
    if (now >= old+1000) {
       ° <X; ...; X; ...;>
       digitalWrite(LED PIN, state);
   }
    int b = digitalRead(BUT PIN);
    if (b
          <X; ...; X; ...; >
```

```
Thread* t1:
void Thread1 (void) {
 while (TRUE) {
    digitalWrite(LED PIN, HIGH);
    chThdSleepMilliseconds(1000);
    if (chThdShouldTerminate())
    bre digital <X; ...; X; ...; >
    chThdSleepMilliseconds(1000);
    if (chThdShouldTerminate())
       break:
void Thread2 (void) {
 while (TRUE) {
    int but = digitalRead(BUT PIN);
    if (but) {
      digit chThd <X; ...; X; ...;>
      break;
voi t1 = chThdCreateStatic(..., Thread1);
   chThdSleepMilliseconds(10000);
   chThdTerminate(t1);
   chThdCreateStatic(..., Thread2);
```

4. Eventos internos

Mecanismo interno de sinalização

- Emissão do prórpio programa
 - (vs ambiente)
- Múltiplos numa mesma reação
 - (vs único)
- Execução por pilha
 - (vs fila)

4. Eventos internos

 Permite a criação de novos mecanismos de controle (e.g. subrotinas, exceções)

```
event int* inc;
par do
   // define subrotina
   loop do
      var int* p = await inc;
      *p = *p + 1;
   end
with
   // use subrotina
   <...>
   var int v = 1;
   emit inc => &v; // stack this continuation
   assert(v == 2);
end
```

5. Integração com C

Sintaxe diferenciada ("_")

```
native _assert(), _inc(), _I;
_assert(_inc(_I));

native do
    #include <assert.h>
    int I = 0;
    int inc (int i) {
       return I+i;
    }
end
```

- "C hat" (execução não segura)
- Sem análise de execução "bounded"
- E em relação a efeitos colaterais?

5. Integração com C

Anotações pure and safe

```
pure _inc();
safe _f() with _g();

par do
   _f(_inc(10));
with
   _g();
end
```

6. Escopos locais & Finalização

end

```
par/or do
  var _message_t msg;
  <...> // prepare msg
  _send_request(&msg);
  await SEND_ACK;
with
  <...>
end
```

```
par/or do
    var _FILE* f = _fopen(...);
    _fwrite(..., f);
    await 1s;
    _fwrite(..., f);
    await 1s;
    _fclose(f);
with
    <...>
```

external memory

local pointer

```
line 5 : call to "_send_request" requires `finalize´
```

```
line 2 : attribution requires `finalize´
```

6. Escopos locais & Finalização

```
par/or do
  var _message_t msg;
  <...> // prepare msg
  finalize
    _send_request(&msg);
  with
    _send_cancel(&msg);
  end
  await SEND_ACK;
with
  <...>
end
```

```
par/or do
    var _FILE* f;
    finalize
        f = _fopen(...);
    with
        _fclose(f);
    end
    _fwrite(..., f);
    await 1s;
    _fwrite(..., f);
    await 1s;
    _fclose(f);
with
    <...>
end
```

7. Temporizadores

- Muito comuns em aplicações reativas
 - sampling, timeouts
- await suporta tempo (i.e., ms, min)
 - ... e compensa atrasos do sistema

```
await 2ms;
v = 1;
await 1ms;
v = 2;
```

- 5ms elapse
- late = 3ms
- late = 2ms

```
par/or do
    await 10ms;
    <...> // no awaits
    await 1ms;
    v = 1;
with
    await 12ms;
    v = 2;
end
```

8. Execução Assíncrona

- Operações longas
- Paralelismo real
- Garantias de "hard real-time"
- Geração de input

9. Abstrações / Organismos

```
var SDL Rect r1;
var SDL Rect r2;
par do
    loop do
        loop i in 100 do
            await 10ms;
            r1.x = r1.x + 1;
        end
        loop i in 100 do
            await 10ms;
            r1.y = r1.y + 1;
        end
                                                                                      r1
        loop i in 100 do
            await 10ms;
            r1.x = r1.x - 1;
        end
        loop i in 100 do
            await 10ms;
            r1.y = r1.y - 1;
        end
                                                                                                 r2
    end
with
    loop do
        loop i in 100 do
            await 15ms;
            r2.x = r2.x + 1;
        end
        loop i in 100 do
            await 15ms;
            r2.y = r2.y + 1;
        end
        loop i in 100 do
            await 15ms;
            r2.x = r2.x - 1;
        end
        loop i in 100 do
            await 15ms;
            r2.y = r2.y - 1;
        end
    end
with
    every SDL REDRAW do
         SDL RenderFillRect(ren, &r1);
         SDL RenderFillRect(ren, &r2);
    end
end
```

Organisms

Organism ~ (Object + Thread)

```
class Rect with
   var SDL Rect r;
   var int
                 dt:
do
   par do
      loop do
         loop i in 100 do
            await (this.dt)ms;
            this.r.x = this.r.x + 1:
         end
         loop i in 100 do
            await (this.dt)ms;
            this.r.y = this.r.y + 1;
         end
         loop i in 100 do
            await (this.dt)ms;
            this.r.x = this.r.x - 1;
         end
         loop i in 100 do
            await (this.dt)ms;
            this.r.y = this.r.y - 1;
         end
      end
   with
      every SDL REDRAW do
          SDL RenderFillRect(ren, &this.r);
      end
   end
end
```

```
class Rect with
   <...>
do
   <...>
end
var Rect r1 with
  this.r.* = *;
   this.dt = 10;
end;
var Rect r2 with
   this.r.* = *;
   this.dt = 15;
end;
await FOREVER;
```

Demo...

- Vetores
- Colisões
- Escopo léxico
 - Dados e corpo são abortados
- Instâncias dinâmicas
 - Pools e limites
 - Término do corpo
 - Escopo léxico