

# Issue IX: The Joe Language

Maksym Sokhatskyi <sup>1</sup>

<sup>1</sup> National Technical University of Ukraine

Igor Sikorsky Kyiv Polytechnical Institute

15 травня 2025 р.

## Анотація

Minimal language for parallel computations in symmetric monoidal categories.

**Keywords:** Interaction Networks, Symmetric Monoidal Categories

## Зміст

<b>1</b>	<b>The Joe Language</b>	<b>3</b>
1.1	Векторизація засобами мови Rust . . . . .	5
1.2	Байт-код інтерпретатора . . . . .	5
1.3	Синтаксис . . . . .	6
1.4	Система числення процесів SMP async . . . . .	7
1.4.1	Операційна система . . . . .	7
1.4.2	Асиметрична багапроцесорність . . . . .	7
1.4.3	Низьколатентність . . . . .	8
1.4.4	Мультикурсори . . . . .	9
1.4.5	Реактори . . . . .	10
1.4.6	Міжреакторний транспорт InterCore . . . . .	11
1.5	Структури ядра . . . . .	12
1.5.1	Черга для публікації . . . . .	12
1.5.2	Черга для читання . . . . .	12
1.5.3	Канал . . . . .	13
1.5.4	Черги ядра . . . . .	13
1.5.5	Планувальник . . . . .	13
1.5.6	Протокол InterCore . . . . .	14
1.6	Система числення тензорів AVX . . . . .	14
1.7	Висновки . . . . .	14

Третій розділ описує розвиток концептуальної моделі системи доведення теорем як сукупності формальних середовищ виконання, кожне наступне з яких, складніше за попереднє, має свою операційну семантику, та наслідуює усі властивості попередніх операційних середовищ послідовності.

## 1 The Joe Language

Мінімальна мова системи  $O_{CPS_\lambda}$  визначається простим синтаксичним деревом:

```
def CPS$_\lambda$ : U
:= inductive { var (x: nat)
               | lam (l: nat) (d: cps)
               | app (f a: cps)
               }
```

Однак, на практиці, застосовують більш складні описи синтаксичних дерев, зокрема для лінійних обчислень, та розширення синтаксичного дерева спеціальними командами пов'язаними з середовищем виконання. Програми таких інтерпретаторів відповідно виконуються у певній пам'яті, яка використовується як контекст виконання. Кожна така програма крутиться як одиниця виконання на певному ядрі процесора. Система процесів, де кожен процес є CPS-програмою яку виконує інтерпретатор на певному ядрі.

Мотивація для побудови такого інтерпретатора, який повністю розміщується разом зі програмою в L1 стеку (який лімітований 64KB) базується на успіху таких віртуальних машин як LuaJIT, V8, HotSpot, а також векторних мов програмування типу K та J. Якби ми могли побудувати дійсно швидкий інтерпретатор який би виконував програми цілком в L1 кеші, байткод та стріми якого були би вирівняні по словам архітектури, а для векторних обчислень застосовувалися би AVX інструкції, які, як відомо перемагають по ціні-якості GPU обчислення. Таким чином, такий інтерпретатор міг би, навіть без спеціалізованої JIT компіляції, скласти конкуренцію сучасним промисловим інтерпретаторам, таким як Erlang, Python, K, LuaJIT.

Для дослідження цієї гіпотези мною було побудовано експериментальний інтерпретатор без байт-коду, але з вирівняним по словам архітектури стріму команд, які є безпосередньою машинною презентацією конструкторів індуктивних типів (enum) мови Rust. Наступні результати були отримані після неотримованої версії інтерпретатора при обчисленні факторіала (5) та функції Акермана у точці (3,4).

Ключовим викликом тут стали лінійні типи мови Rust, які не дозволяють звертатися до посилань, які вже були оброблені, а це впливає

Табл. 1: Заміри на інтерпретаторах ландшафту атаки

Мова	Fac(5) в нс
Rust	0
Java	3
PyPy	8
CPS	291
Python	537
K	756/635
Erlang	10699/1806/436/9
LuaJIT	33856

Табл. 2: Заміри на інтерпретаторах ландшафту атаки

Мова	Akk(3,4) в мкс
CPS	635
Rust	8,968

на всю архітектуру тензорного представлення змінних в мові інтерпретатор  $O_{CPS}$ , яка наслідує певним чином мову K.

## 1.1 Векторизація засобами мови Rust

```
objdump ./target/release/o -d | grep mulpd
223f1: c5 f5 59 0c d3      vmulpd (%rbx,%rdx,8),%ymm1,%ymm1
223f6: c5 dd 59 64 d3 20  vmulpd 0x20(%rbx,%rdx,8),%ymm4,%ymm4
22416: c5 f5 59 4c d3 40  vmulpd 0x40(%rbx,%rdx,8),%ymm1,%ymm1
2241c: c5 dd 59 64 d3 60  vmulpd 0x60(%rbx,%rdx,8),%ymm4,%ymm4
2264d: c5 f5 59 0c d3      vmulpd (%rbx,%rdx,8),%ymm1,%ymm1
22652: c5 e5 59 5c d3 20  vmulpd 0x20(%rbx,%rdx,8),%ymm3,%ymm3
```

## 1.2 Байт-код інтерпретатора

Синтаксичне дерево, або неформалізований бай-код віртуальної машини або інтерпретатора *OCPS* розкладається на два дерева, одне дерево для управляючих команд інтерпретатора: *Defer*, *Continuation*, *Start* (початок програми), *Return* (завершення програми).

```
def Lazy : U
:= inductive { Defer (otree: NodeId) (a: AST) (cont: Cont)
              | Continuation (otree: NodeId) (a: AST) (cont: Cont)
              | Return (a: AST)
              | Start
              }
```

Операції віртуальної машини: умовний оператор, оператор присвоєння, лямбда функція та аплікація, є відображеннями на конструктори синтаксичного дерева.

```
def Cont : U
:= inductive { Expressions (a: AST) (v: Option (Iter AST)) (c: Cont)
              | Assign (ast: AST) (cont: Cont)
              | Cond (c,d: AST) (cont: Cont)
              | Func (a,b,c: AST) (cont: Cont)
              | List (acc: Vec AST) (vec: Iter AST) (i: Nat) (c: Cont)
              | Call (a: AST) (i: Nat) (cont: Cont)
              | Return
              | Intercore (m: Message) (cont: Cont)
              | Yield (cont: Cont)
              }
```

### 1.3 Синтаксис

Синтаксис мови *O\_CPS* підтримує тензори, та звичайне лямбда числення з значеннями у тензорах машинних типів даних: i32, i64.

```

E: V | A | C
NC: ";" = [] | ";" m:NL = m
FC: ";" = [] | ";" m:FL = m
EC: ";" = [] | ";" m:EL = m
NL: NAME | o:NAME m:NC = Cons o m
FL: E | o:E | m:FC = Cons o m
EL: E | EC | o:E m:EC = Cons o m
C: N | c:N a:C = Call c a
N: NAME | S | HEX | L | F
L: "(" ")" = [] | "(" (" c:NL ")" m:FL ") = Table c m
| "(" " l:EL ")" = List l
F: "{" "}" = Lambda [] [] []
| "{" (" c:NL ")" m:EL "}" = Lambda [] c m
| "{" m:EL "}" = Lambda [] [] m

```

Після парсера, синтаксичне дерево розкладається по наступним складовим: AST для тензорів (визначення вищого рівня); Value для машинних слів; Scalar для конструкцій мови (куди входить зокрема списки та словники, умовний оператор, присвоєння, визначення функції та її аплікація, UTF-8 літерал, та оператор передачі управління в потік планувальника який закріплений за певним ядром CPU).

```

def AST : U
:= inductive { Atom (a: Scalar)
| Vector (a: Vec AST)
}

def Value : U
:= inductive { Nil
| SymbolInt (a: u16)
| SequenceInt (a: u16)
| Number (a: i64)
| Float (a: f64)
| VecNumber (Vec i64)
| VecFloat (Vec f64)
}

```

```

def Scalar : U
:= inductive { Nil
              | Any
              | List (a: AST)
              | Dict (a: AST)
              | Call (a b: AST)
              | Assign (a b: AST)
              | Cond (a b c: AST)
              | Lambda (otree: Option NodeId) (a b: AST)
              | Yield (c: Context)
              | Value (v: Value)
              | Name (s: String)
              }

```

Кожна секція цієї глави буде присвячена цим мовним компонентам системи доведення теорем. В кінці розділу дається повна система, яка включає в себе усі мови та усі мовні перетворення.

## 1.4 Система числення процесів SMP async

### 1.4.1 Операційна система

Перелічимо основні властивості операційної системи (прототип якої опублікований на Github<sup>1</sup>).

**Властивості:** автобалансована низьколатентна, неблокована, без копіювання, система черг з CAS-мультикурсорами, з пріоритетами задач та масштабованими таймерами.

### 1.4.2 Асиметрична багапроцесорність

Ядро системи використовує асиметричну багапроцесорність (АП) для планування машинного часу. Так у системі для консольного вводу-виводу та вебсокет моніторингу використовується окремий ректор (закріплений за ядром процесора), аби планування не впливало на програми на інших процесорах.

---

<sup>1</sup><https://github.com/voxoz/kernel>

Це означає статичне закріплення певного атомарного процесу обчислення за певним реактором, та навіть можливо дати гарантію, що цей процес не перерветься при наступному кванті планування ніяким іншим процесом на цьому ядрі (ситуація єдиного процесу на реактор ядра процесору). Ядро системи постачається разом з конфігураційною мовою для закріплення задач за реакторами:

```
reactor [ aux;0;mod[ console;network ] ];  
reactor [ timercore;1;mod[ timer ] ];  
reactor [ core1;2;mod[ task ] ];  
reactor [ core2;3;mod[ task ] ];
```

### 1.4.3 Низьколатентність

Усі реактори повинні намагатися обмежити IP-лічильник команд діапазоном розміром з L1/L2 кеш об'єм процесора, для унеможливлення колізій між ядрами на міжядерній шині можлива конфігурація, де реактори виконують код, області пам'яті якого не перетинаються, та обмежені об'ємом L1 кеш пам'яті що при наявній AVX векторизації дасть змогу повністю використовувати ресурси процесору наповну.



#### 1.4.4 Мультикурсори

Серцем низьколатентної системи транспорту є система наперед виділений кільцевих буферів (які називаються секторами глобального кільця). У цій системі кільце діє системою курсорів для запису та читання, ці курсори можуть мати різний напрямок руху. Для забезпечення імутабельності

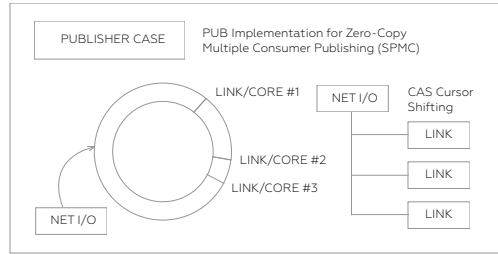


Рис. 1: Кільцева статична черга з CAS-курсором для публікації

(нерухомості даних) та відсутності копіювання в подальшій роботі, дані залишаються в черзі, а рухаються та передаються лише курсори на типизовані послідовності даних.

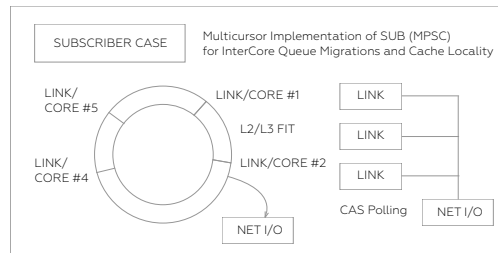


Рис. 2: Кільцева статична черга з CAS-курсором для згортки

### 1.4.5 Реактори

Кожен процесор має три типи реакторів які можуть бути на ньому запущені: i) Task-реактор; ii) Timer-реактор; iii) ІО-цикли. Для Task-реактора існують черги пріоритетів, а для Timer-реактора — дерева інтервалів. Загальний спосіб комунікації для задач виглядає як публікація у

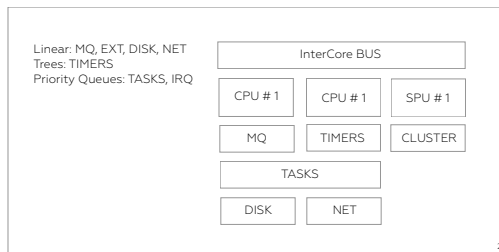


Рис. 3: Система процесорних ядер та реакторів

чергу (рух курсора запису) та підписки на черги і згортання (руху курсора читання). Кожна черга має як курсори для публікації так і курсори для читання. Можливо також використання міжреакторної шини InterCore та посилення службового повідомлення по цій шині на інший реактор. Так, наприклад, працюють таймери та старти процесів, які передають сигнал в реактор для перепланування. Можна створювати нові повідомлення шини InterCore і систему фільтрів для згортання черги реактора для більш гнучкої обробки сигналів реального часу.

#### Task-реактор

Task-реактор або реактор задач виконує Rust задачі або програми інтерпретатора, які можуть бути двох видів: кінечні (які повертають результат виконання), або нескінченні (процеси).

Приклад бескінечної задачі — 0-процес, який запускається при старті системи. Цей процес завжди доступний по WebSocket каналу та з консолі терміналу.

#### ІО-реактор

Мережевий сервер або ІО-реактор може обслуговувати багато мережевих з'єднань та підтримує Windows, Linux, Mac смаки.

#### Timer-реактор

Різні типи сутностей планування (такі як Task, IO, Timer) мають різні дисципліни селекторів повідомлень для черг (послідовно, через самобалансуючі дерева, BTree дерева тощо).

#### 1.4.6 Міжреакторний транспорт InterCore

Шина InterCore конструюється певним числом SPMS черг, виділених для певного ядра. Шина сама має топологію зірки між ядрами, та черга MPSC організована як функція над множиною паблішерів. Кожне ядро має рівно одного паблішера. Функція обробки шини протоколу InterCore називається `poll_bus` та є членом планувальника. Ви можете думати про InterCore як телепорт між процесорами, так як `pull_bus` викликається після кожної операції `Yield` в планувальник, і, таким чином, якщо певному ядру опублікували в його чергу повідомлення, то після наступного `Yield` на цьому ядрі буде виконана функція обробки цього повідомлення.

**fun pub(capacity: int): int**

Створює новий CAS курсор для паблішінга, тобто для запису. Повертає глобальний машинний ідентифікатор, має єдиний параметр, розмір черги. Приклад: `p: pub[16]`.

**fun sub(publisher: int): int**

Створює новий CAS курсор для читання певної черги, певного вайтера. Повертає глобальний машинний ідентифікатор для читання. Приклад: `s: sub[p]`.

**fun spawn(core: int, program: code, cursors: array int): int**

Створює нову програму задачу CPS-інтерпретатора для певного ядра. Задача може бути або програмою на мові Rust або будь якою програмою через FFI. Також при створенні задачі задається список курсорів, які ексклюзивно належатимуть до цієї задачі. Параметри функції: ядро, текст програми або назва FFI функції, список курсорів.

**fun kill(process: int): int**

Денонсація процесора на реаторі.

**fun send(writer: int, data: binary): int**

Посилає певні дані в певний курсор для запису. Повертає `Nil` якщо все ОК. Приклад: `snd[p;42]`.

**fun receive(reader: int)**

Повертає прочитані дані з певного курсору. Якщо даних немає, то передає управління в планувальник за допомогою `Yield`. Приклад: `rcv[s]`.

## 1.5 Структури ядра

Ядро є ситемою акторів з двома основними типами акторів: чергами, які представляють кільцеві буфери та відрізки пам'яті; та задачами, які репрезентують байт-код програм та їх інтерпретацію на процесорі. Черги бувають двох видів: для публікації, які містять курсори для запису; та для читання, які містять курсори для читання. Задачі можна імплементувати як Rust програми, або як  $O_{CPS}$  програми.

### 1.5.1 Черга для публікації

```
pub struct Publisher<T> {
    ring: Arc<RingBuffer<T>>,
    next: Cell<Sequence>,
    cursors: UncheckedUnsafeArc<Vec<Cursor>>,
}
```

### 1.5.2 Черга для читання

```
pub struct Subscriber<T> {
    ring: Arc<RingBuffer<T>>,
    token: usize,
    next: Cell<Sequence>,
    cursors: UncheckedUnsafeArc<Vec<Cursor>>,
}
```

Існує дві спеціальні задачі: InterCore задача, написана на Rust, яка запускається на всіх ядрах при запуску системи, а також CPS-інтерпретатор головного терміналу системи, який запускається на BSP ядрі, поближче до Console та WebSocket IO селекторів. В процесі життя різні CPS та Rust задачі можуть бути запущені в такій системі, поєднуючи гнучкість програм інтерпретатора, та низькорівневих програм, написаних на мові Rust.

Окрім черг та задач, в системі присутні також таймери та інші IO задачі, такі як сервери мережі або сервери доступу до файлів. Також існують структури які репрезентують ядра та містять палнувальники. Уся віртуальна машина є сукупністю таких структур-ядер.

### 1.5.3 Канал

Канал складається з одного курсору для запису та багатьох курсорів для читання. Канал предствляє собою компонент зірки шини InterCore.

```
pub struct Channel {  
    publisher: Publisher<Message>,  
    subscribers: Vec<Subscriber<Message>>,  
}
```

### 1.5.4 Черги ядра

Память репрезентує усі наявні черги для публікації та читання на ядрі. Ця інформація передається клонованою кожній задачі планувальника на цьому ядрі.

```
pub struct Memory<'a> {  
    publishers: Vec<Publisher<Value<'a>>>,  
    subscribers: Vec<Subscriber<Value<'a>>>>,  
}
```

### 1.5.5 Планувальник

Планувальник репрезентує ядра процесара, які розрізняються як BSP-ядра (або 0-ядра, bootstrap) та AP ядра (інші ядра > 0, application). BSP ядро тримає на собі Console та WebSocket IO селектори. Це означає, що BSP ядро дає свій час на обробку зовнішньої інформації, у той час як AP процесори не обтяжені таким навантаженням (іо черга в таких планувальниках пуста). Існує InterCore повідомлення яке додає або видаляє довільні IO селектори в планувальних для довільних конфігурацій.

```
pub struct Scheduler<'a> {  
    pub tasks: Vec<T3<Job<'a>>>>,  
    pub bus: Channel,  
    pub queues: Memory<'a>,  
    pub io: IO,  
}
```

### 1.5.6 Протокол InterCore

Протокол шини InterCore.

```
pub enum Message {
  Pub(Pub),
  Sub(Sub),
  Print(String),
  Spawn(Spawn),
  AckSub(AckSub),
  AckPub(AckPub),
  AckSpawn(AckSpawn),
  Exec(usize, String),
  Select(String, u16),
  QoS(u8, u8, u8),
  Halt,
  Nop,
}
```

### 1.6 Система числення тензорів AVX

Для реалізації мови програмування високого рівня на BLAS Level 3 бекендом була вибрана мова NumLin, серед інших: 1) Ling, 2) Guarded Cubical, 3) A Fibrational Framework for Substructural and Modal Logics, 4) APL-like interpreter in Rust (дана робота), 5) Futhark.

```
def AVX-512 : U
:= inductive { Star | True | False
  | Variable (_: Var)
  | Prim (_: Builtin)
  | Int (_: nat) | Float (_: float)
  | Lambda (a: Var) (b: Linear) (c: Exp)
  | App (a b: Exp)
  | Pair (a b: Var) (c d: Exp)
  | Consume (a: Var) (b c: Exp)
  | Gen (a: Var) (b: Exp)
  | Spec (a: Exp) (b: Fraction)
  | Fix (a b: Var) (c d: Linear) (e: Exp)
  | If (a b c: Exp)
  | Let (a: Var) (b c: Exp)
}
```

### 1.7 Висновки

Перша стадія реалізації класичного лінивого інтерпретатора з CPS семантикою була виконана як MVP трейдингової HFT платформи. Наступна стадія — виконання верифікованого інтерпретатора (віртуальної машини) та компілятора (в неї) Standard ML мови на основі компілятора Joe (MinCaml).