

# Взаимозаменяем ые AoS и SoA контейнеры

---

**Павел Крюков**

Преподаватель-исследователь

*Московский физико-технический институт*

*Лаборатория MIPT-ILab: <https://mipt-ilab.github.io/>*

# Содержание

---

- ❖ Коротко о пространственной локальности
- ❖ AoS и SoA организации массивов
- ❖ Качественное сравнение пространственной локальности AoS и SoA
- ❖ Результаты количественного сравнения
- ❖ Путь к взаимозаменяемым интерфейсам AoS и SoA контейнеров
- ❖ Заключение и дальнейшие шаги

# Пространственная локальность

*«За обращением к данным чаще всего следует обращение к соседним данным»*

## ❖ Win-win для разработчиков как SW, так и HW

- Программы становятся быстрее с увеличением локальности
- CPU и DRAM ещё более оптимизируются под такие программы

## ❖ Программные примеры

- Массивы
- Секция кода
- Стек вызова

## ❖ Аппаратные оптимизации

- Кэш-память
- Векторные команды
- Блочная организация
- Предварительная подкачка данных (prefetch)

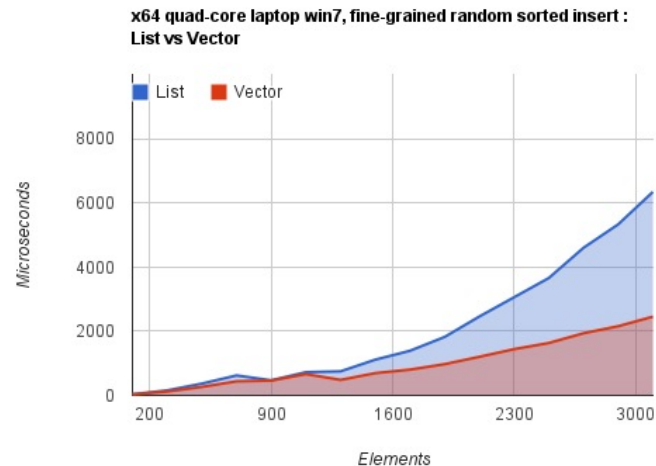
# Пример: связанные списки

- ❖ Локальность связанных списков меньше, чем у массивов
  - меньше производительность
  - меньше используются в современном программировании
- ❖ Авторитетные и аргументированные мнения:



**Bjarne Stroustrup: Why you should avoid Linked Lists**

<https://www.youtube.com/watch?v=YQs6IC-vgmo>



**Number crunching: Why you should never, ever, EVER use linked-list in your code again**

<https://www.codeproject.com/Articles/340797/Number-crunching-Why-you-should-never-ever-EVER-us>

# Оптимизации массивов

---

❖ Массив можно организовать разными способами:

## Массив структур

- *англ. Array of Structures, AoS*
- Встроен в C++ и большинство других языков

```
struct Point {  
    double x, y, z, n;  
};  
std::vector<Point> s;  
for (auto& e : s)  
    e.n = calc(e.x, e.y, e.z);
```

## Структура массивов

- *англ. Structure of Arrays, SoA*
- «Собирается» из контейнеров C++

```
struct SoA {  
    std::vector<double> x, y, z, n;  
} s;  
for (int i = 0; i < s.n.size(); ++i)  
    s.n[i] = calc(s.x[i], s.y[i], s.z[i]);
```

❖ Что имеет бóльшую локальность?

# Пространственная локальность: AoS

---

- ❖ Если используются все поля, то данные читаются непрерывно
  - Пример: копирование и инициализация структуры
  - Идеально для кэш-памяти, предварительной подкачки данных и т. д.

```
for (Point& e : s) // ptr += 32 bytes
    e.n = calc(e.x, e.y, e.z);
```

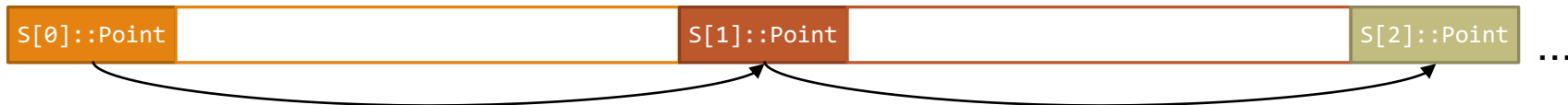


# Как испортить локальность в AoS

## ❖ Добавлением полей в структуру

- В кэш загружаются 64-байтные блоки, но не все данные в них используются
- Требуются более сложные алгоритмы аппаратной предподкачки с предсказанием шага

```
struct NamedPoint : Point { std::array<char, 96> name; };  
for (NamedPoint& e : s) // ptr += 128 bytes  
    e.n = calc(e.x, e.y, e.z);
```



# Пространственная локальность: SoA

## ❖ SoA подходит для «неравномерных» структур

- используемые данные упакованы вновь локально
- «лишние» данные не кэшируются

```
for (int i = 0; i < s.n.size(); ++i) // ptr += 8 bytes  
    s.n[i] = calc(s.x[i], s.y[i], s.z[i]);
```

s[0].x	s[1].x	s[2].x	...
s[0].y	s[1].y	s[2].y	...
s[0].z	s[1].z	s[2].z	...
s[0].n	s[1].n	s[2].n	...

s[0].name

s[1].name

s[2].name

...

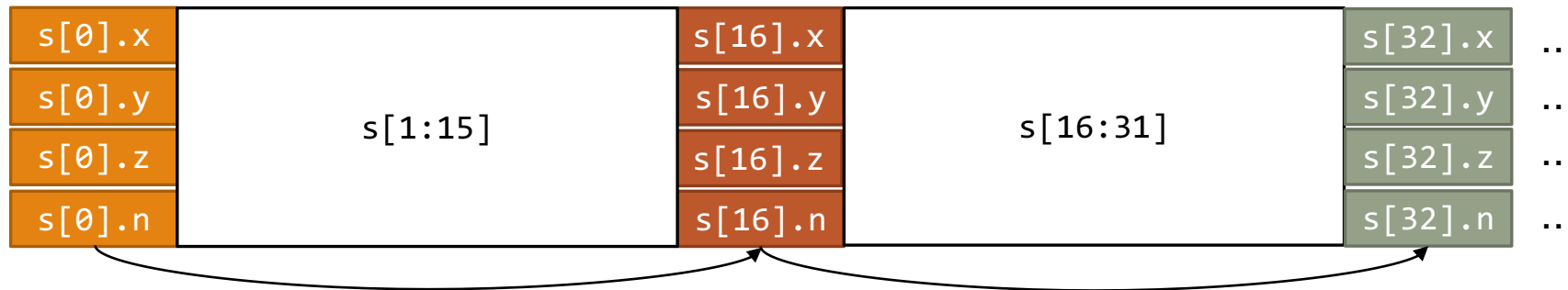


# Как испортить локальность в SoA

## ❖ Увеличением шага итерации

- В кэш загружаются 64-байтные блоки, но не все данные в них используются
- Требуются более сложные алгоритмы аппаратной предподкачки с предсказанием шага

```
for (int i = 0; i < s.n.size(); i += 16) // ptr += 128 bytes  
    s.n[i] = calc(s.x[i], s.y[i], s.z[i]);
```



# Что же выбрать?

---

❖ Выбор между AoS и SoA обусловлен параметрами всех уровней системы:

❖ **Алгоритм:**

- *Размер контейнера*
- *Размер элемента*
- *Активная область элемента*
- *Последовательность обхода контейнера*
- Алгоритм обработки элемента
- ...

❖ **Система команд:**

- Векторизация
- Выравнивание
- ...

❖ **Аппаратура – кэши:**

- количество уровней
- объём
- aliasing
- время доступа
- пропускная способность
- объём таблиц трансляции
- ...

❖ Трудно построить формулу, принимающую все факторы

❖ Вспомним пример связанных списков? Уже простая модель дала уверенный ответ

# Упрощение модели

---

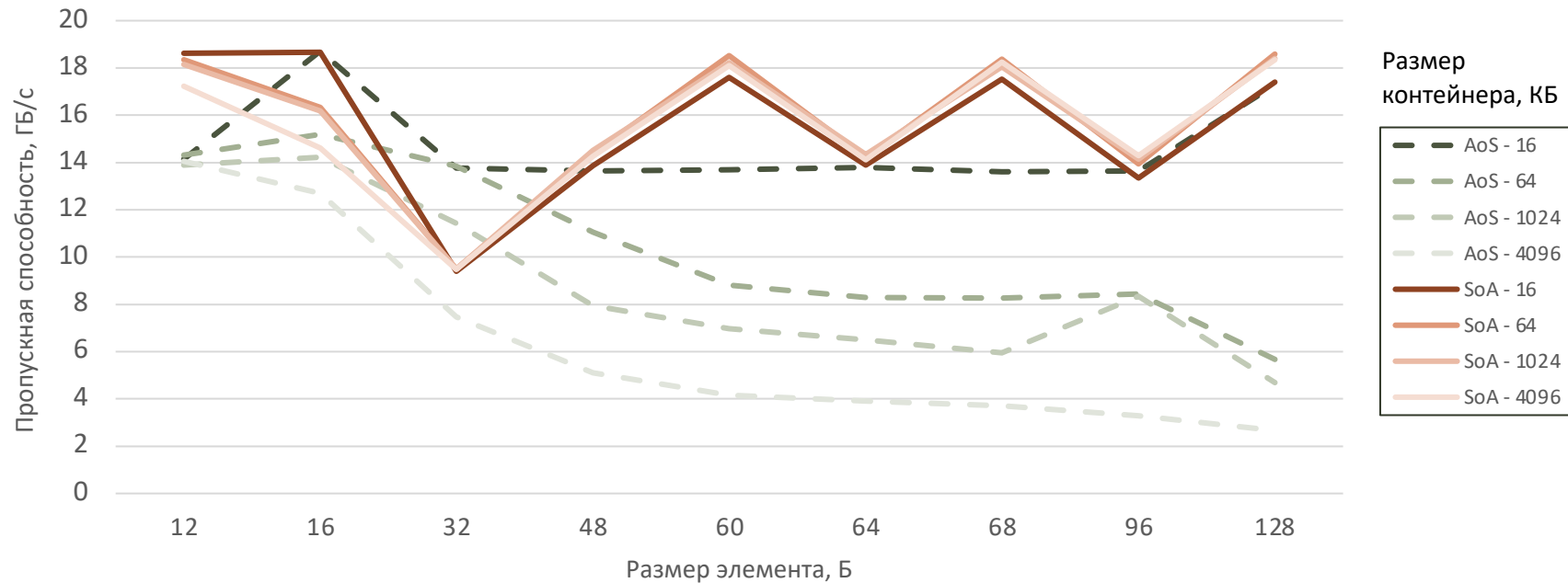
- ❖ Зафиксируем аппаратуру и систему команд
- ❖ Тактовая частота: 2095 МГц
- ❖ Размеры кэшей:
  - L1 – 32 КБ
  - L2 – 1 МБ
- ❖ Отключена векторизация
- ❖ Выравнивание массивов на 4 КБ

# Методология измерений

---

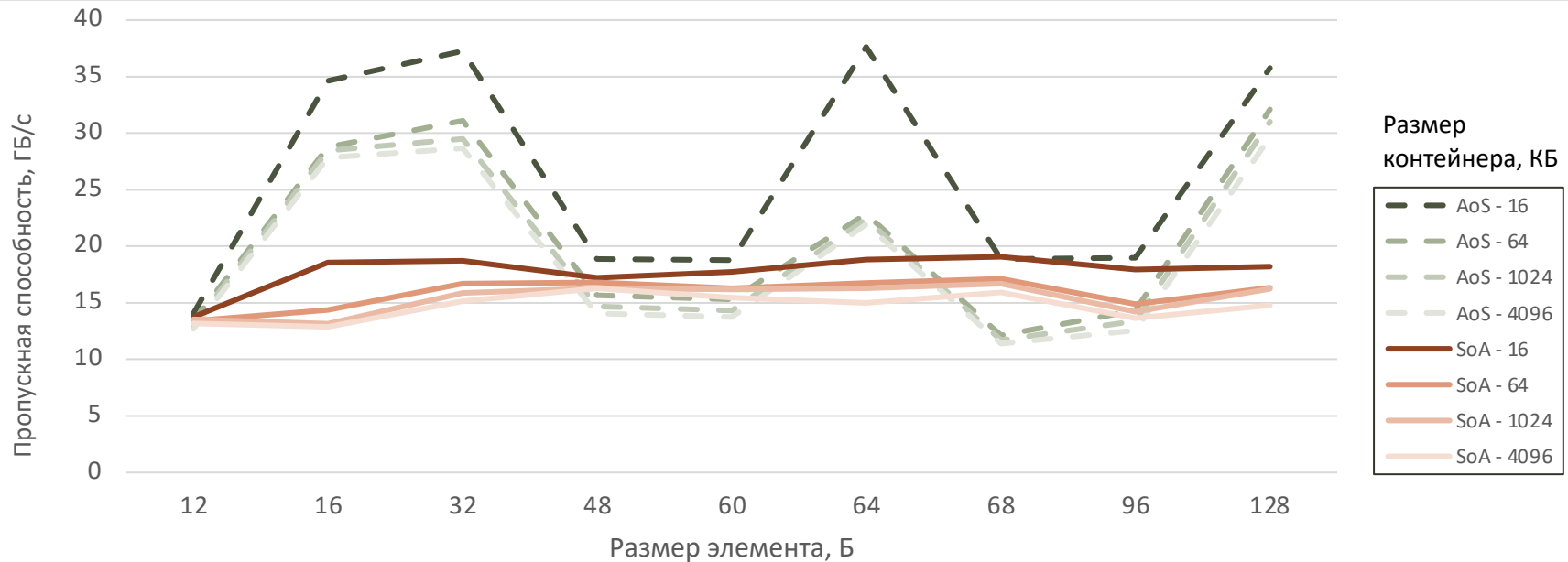
- ❖ Вариация размера контейнера:
  - 16 КБ, 64 КБ, 1 МБ, 4 МБ – разные отношения с объёмом L1 и L2 кэшей
- ❖ Вариация размера элемента
  - 12, 16, 32, 48, 60, 64, 68, 96, 128 Б – целые и дробные доли кэш-линии
- ❖ Вариация активной части элемента:
  - 12 Б, то есть остальная часть будет «лишней»
  - Полное использование
- ❖ Вариация шага: каждый элемент или каждый 16-й элемент
- ❖ Измерим ГБ/с в поисках тривиальной зависимости

# Бенчмарк 1: 12 активных байтов, остальные «лишние»



- ❖ SoA упаковывает данные без «дыр», поэтому не загрязняет кэш и быстрее в целом
- ❖ При отсутствии «лишних» данных AoS эффективнее (точка 12 Б)
- ❖ Производительность AoS заметно зависит от размера контейнера

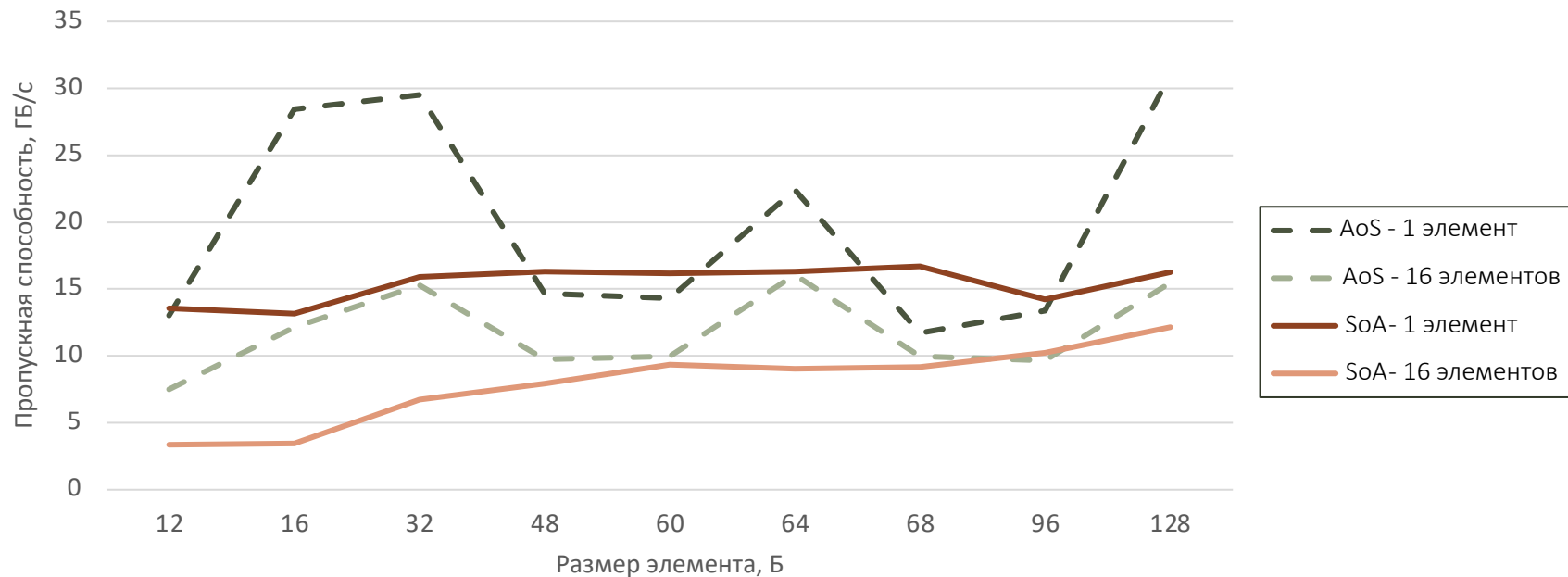
# Бенчмарк 2: работа со всем элементом



❖ SoA стабилен по ГБ/с

❖ AoS выигрывает от упаковки структур в линии кэша (32Б, 64Б, 128Б)

# Бенчмарк 3: работа с каждым 16-ым элементом (1 МБ)



❖ SoA проигрывает при «разреженном» доступе

❖ AoS упаковывает данные плотнее => производительность больше

# Выводы

---

- ❖ Модель на 3 параметрах не позволяет отдать предпочтение AoS или SoA.
  - Для реальных задач нужно учесть все параметры!
- ❖ Надёжный способ: сравнение в «полевых» условиях
- ❖ «Наивная» замена AoS на SoA-код затратна и небезопасна
- ❖ Замкнутый круг
  - Для измерения Return of Investment нужен Investment!



# Взаимозаменяемые AoS и SoA

---

## ❖ Благодаря STL, сравнивать списки и массивы просто

- 90% работы по замене выглядит так:

```
- using Container = std::list<Entry>;  
+ using Container = std::vector<Entry>;
```

## ❖ Можно ли так же легко исследовать AoS и SoA контейнеры?

- Да, если мы абстрагируем алгоритмы от расположения данных
- Аналогия с `list/vector`: взаимозаменяемые интерфейсы

```
- using Container = AoSVector<Entry>;  
+ using Container = SoAVector<Entry>;
```

# Задачи взаимозаменяемости

---

1. Вывести класс SoA из типов AoS:

```
struct T { T0 t0; T1 t1; ... };
```

```
Container<T>; => std::tuple<Container<T0>, Container<T1>...>;
```

2. Создать интерфейс доступа к полям:

```
storage[i].t0 = value;
```

```
value = storage[i].t1;
```

3. Создать интерфейс работы с целыми структурами

```
storage[i] = value;
```

```
value = storage[i];
```

# Задача 1: Вывод SoA из AoS

1. Определить количество полей
    - Определить соответствие `class T => size_t N`
  2. Изобрести ассоциативный контейнер типов
    - Хранить соответствие `(class T, size_t I) => class U`
  3. Заполнить его типами полей
    - `Map<Tag<T, 0>>::type => T0`
    - `Map<Tag<T, 1>>::type => T1`
  4. Свернуть поля в список типов/кортеж контейнеров
- ❖ Просто для языков с рефлексией
- ... но C++ не из таких!
  - Выручает Type Loophole

```
struct T {  
    T0 t0;  
    T1 t1;  
    ...  
};
```



Type Loophole

```
type_list<T0, T1...>;
```



```
std::tuple<Container<T0>,  
           Container<T1>...  
>;
```

# Долго о Type Loophole

---

- ❖ *Alexandr Poltavsky*: The C++ Type Loophole  
<https://alexpolt.github.io/type-loophole.html>
- ❖ *Antony Polukhin*: Boost.PFR (ex. Magic-get)  
[https://www.boost.org/doc/libs/1\\_77\\_0/doc/html/boost\\_pfr.html](https://www.boost.org/doc/libs/1_77_0/doc/html/boost_pfr.html)
- ❖ *Richard Smith*: Defect 2118. Stateful metaprogramming via friend injection  
[http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg21/docs/cwg\\_active.html#2118](http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg21/docs/cwg_active.html#2118)
- ❖ *Антон Квятковский*: Type loopholes in C++: Убербаг уровня стандарта  
<https://www.youtube.com/watch?v=e41KdZ3RTJo>

# Коротко о Type Loophole

## ❖ # полей даёт {}-инициализация

- `A{Cast<A, 0>(), Cast<A, 1>(), Cast<A, 2>()};`  
=> не компилируется
- `A{Cast<A, 0>(), Cast<A, 1>()};`  
=> компилируется  
=> количество полей равно 2

## ❖ Ассоциативный контейнер типов

- Инъекция шаблонами friend-функций в глобальное пространство имён
- Ядро Type Loophole (и «недоработка» C++)

## ❖ Контейнер заполняется компилятором при **успешной подстановке типов в Cast**

```
template<class T, class I>
struct Tag {
    friend constexpr auto get(Tag);
};

template<class Key, class Value>
struct Map {
    friend constexpr auto get(Key) {
        return Value{};
    }
};

template<class T, size_t I>
struct Cast {
    template<
        class U,
        size_t = sizeof(Map<Tag<T, I>, U)>
    >
    operator U();
};

struct A { int a; char b; };
```

# Задача 2: доступ к полям

- ❖ `operator .` нельзя переопределить
- ❖ Есть `operator->*`
  - Похожий и перегружаемый
  - Тип правой части – `pointer-to-member`
- ❖ Вводим Проху – обёртку над указателем на контейнер и индекс
  - AoS-версия тривиальна
  - SoA-версия «меняет местами» `j` и `i`

```
R x = storage[i].field
```



```
R x = storage[i]->*(&T::field);
```



```
Proxy SoA::operator[](size_t i);  
R Proxy::operator->*(R T::* j);
```



```
storage.tup.get<mem_to_idx(j)>()[i];
```

- ❖ Как определить `mem_to_idx`, используя скудную рефлексию C++?

# Преобразование pointer-to-member

- ❖ C++ и TypeLoophole не приводят pointer-to-member к индексу поля
- ❖ Доработка TypeLoophole даёт `sizeof` первых  $X$  полей:
  - Это смещение  $X$ -го поля относительно начала структуры
  - Использование `offsetof` для pointer-to-member даст тот же результат
- ❖ Линейным поиском подберём нужное значение  $X$
- ❖ Ограничение: в структуре не должно быть padding bytes



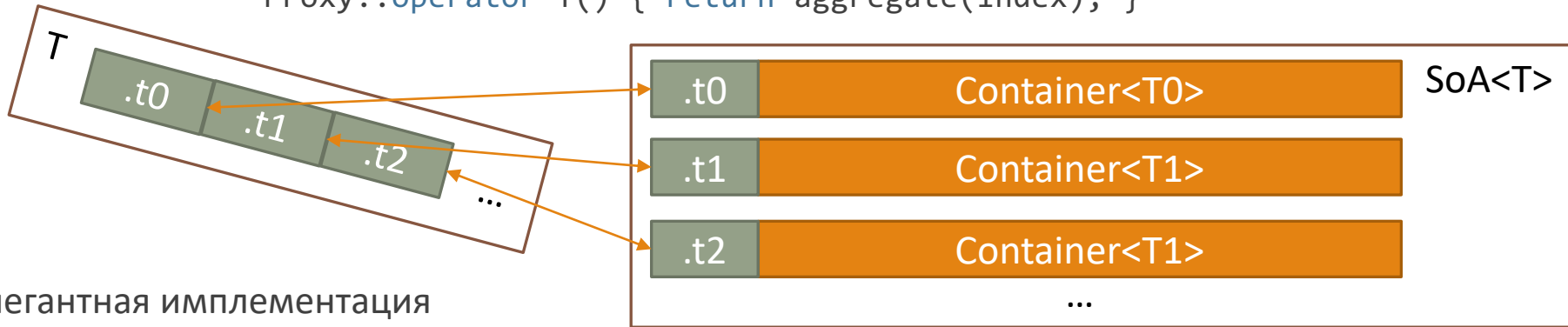
# Задача 3: обращение к структурам в целом

- ❖ Для размещения объекта в контейнере его необходимо разложить на части

```
void Proxy::operator=(const T& src) { dissipate(index, src); }
```

- ❖ Обратно, при извлечении производится агрегация

```
Proxy::operator T() { return aggregate(index); }
```



- ❖ Элегантная имплементация через Boost.PFR и оператор «,»

```
template<typename T, size_t ... N>  
void dissipate(size_t i, T&& src, std::index_sequence<N...>) {  
    ((void)(std::get<N>(tup)[i] = std::forward<T>(boost::pfr::get<N>(src)), ...));  
}
```



# Функции и методы

---

- ❖ Неприменимы к разложенному объекту
- ❖ Read-Modify-Write => агрегация-функция-разложение
  - Реализована через `operator->*(R (T::* fun)(Args ...))`
  - Может оказаться небыстрой операцией
- ❖ Можно ли оставить Read для `const`-методов?
  - Нет, потому что бывают `mutable` поля
  - Trait'а на отсутствие таких полей в C++ пока нет

# Деструкторы

---

- ❖ Для C++ разложенный объект уничтожен:
  - Деструктор вызывается в момент разложения
  - При удалении SoA контейнера деструктор не вызывается
- ❖ Деструктор по умолчанию не вызывает проблем
- ❖ Нельзя построить trait:
  - `struct Point { int x, y; std::unique_ptr<int> z; };`
  - `is_trivially_destructible<Point>::value == false;`
  - Однако, нет проблем разложить поля в SoA
- ❖ Те же проблемы с копированием и перемещением

<https://github.com/pavelkryukov/AoAoAoTT>

---

- ❖ Имплементация аналогов `std::vector` и `std::array` по вышеизложенным принципам
- ❖ Что не поддерживается:
  - Non-POD, пустые, или наследованные структуры – ограничение *Type Loophole*
  - Структуры с C-массивами – *std::array* работает, используйте его
  - Упакованные структуры – ограничение *Boost.PFR*, возможно необязательное
  - Структуры с padding bytes – если вы задумались о *SoA*, паддинга уже быть не должно
  - Структуры с булевыми полями для вектора – да, виноват `std::vector<bool>`
- ❖ Код распространяется по лицензии MIT
- ❖ Ваш вклад приветствуется

# Заключение

---

## ❖ SoA выглядит необходимым контейнером для C++:

- C++ заточен на производительность
- Организация данных в SoA ускоряет многие приложения
- Движение в сторону DoD (data-oriented design)

## ❖ Желание не осуществляется в полном объёме:

- «Встраивание» SoA пойдёт вразрез принципу волатильности синтаксиса языка
- Слабая рефлексия C++ делает STL-подобное решение сложным и ограниченным

## ❖ В любом случае C++ требует улучшений

# Дальнейшие шаги: улучшение C++

---

## ❖ <https://github.com/cpp-ru/ideas/issues/482>:

- преобразование pointer-to-member в индекс поля и обратно компилятором
- «легализация» Boost.PFR как следствие
- на данный момент отсутствует в Reflection TS

## ❖ <https://github.com/cpp-ru/ideas/issues/484>:

- Type trait на деструкторы/копирование/перемещение по умолчанию
- покрывается Reflection TS

## ❖ Trait'ы is\_mutable или has\_mutable

- предлагаются в некоторых расширениях Reflection TS

# Спасибо за внимание!

---

ВЗАИМОЗАМЕНЯЕМЫЕ AOS И SOA КОНТЕЙНЕРЫ  
ПАВЕЛ КРЮКОВ  
C++ RUSSIA 2021

# Запасные слайды

---

# Другие имплементации SoA

---

- ❖ CoPA Cabana: <https://github.com/ECP-copa/Cabana>
- ❖ SoAvsAoS: <https://github.com/crosetto/SoAvsAoS>
- ❖ EASTL: <https://github.com/electronicarts/EASTL/blob/master/test/source/TestTupleVector.cpp>
- ❖ Работают с «псевдо-структурами» (кортеж или массив)
  - теряются имена полей, что грозит ошибками в разработке
- ❖ Python: Pandas



# Векторизация

---

- ❖ Аналогично разделяется на
  - горизонтальную, AoS-подобную
  - вертикальную, SoA-подобную – рекомендуемую обычно
- ❖ Качественный анализ совпадает с AoS/SoA
- ❖ Через `gather/scatter` доступны «диагональные» системы