1 Gramatika

Policy jsou definovány jednoduchou gramatikou definující strukturu dat (rozšiřitelnou o strategie procházení, zarovnání, atd.).

```
\langle policy \rangle ::= \text{`policy<'} \langle shape \rangle \text{ '>'}
\langle shape \rangle ::= \langle tag \rangle
| \langle tag \rangle \text{ ', plus, '} \langle shape \rangle
| \langle tag \rangle \text{ ', cross, '} \langle shape \rangle
| \langle tag \rangle \text{ ', '} \langle shape \rangle \text{ ('cross' assumed if not in tuple, 'plus' otherwise)}
\langle tag \rangle ::= \langle simple\_tag \rangle
| \langle type\_tag \rangle
\langle simple\_tag \rangle ::= \langle array \rangle
| \langle tuple \rangle
| \langle tuple \rangle
| \langle vector \rangle
\langle array \rangle ::= \text{`array<'} \langle N \rangle \text{ '>'}
\langle tuple \rangle ::= \text{`tuple<'} \langle shape \rangle \text{ '>'}
\langle vector \rangle ::= \text{`vector'}
\langle type\_tag \rangle ::= \langle type \rangle
```

(simple_tag) definuje jednoduchou strukturu s běžnou sémantikou.

 $\langle \mathbf{type_tag} \rangle$ definuje typ dat ve struktuře, funguje na základě definování typového "módu", kdy všechna následující data sdílejí daný typ, podobnou funkci má i $\langle \mathbf{tuple} \rangle$, je-li použit pouze s $\langle \mathbf{type_tag} \rangle$.

cross a **plus** jsou operátory kombinující jednotlivé tagy. **cross** má přednost a jeho význam je, že struktura definovaná levým operandem je složena z podstruktur definovaných pravým operandem. Význam **plus** je jednoduché řetězení operandů za sebou. Uvnitř (**type_tag**) má **plus** operátor funkci čárky.

2 Iterace

Jednoduchá iterace je definovaná pro jednoduché policy a pro všechny policy, jež využívají pouze **cross** operátor. Iterace skrze tuple je prováděna paralelně, zatímco skrze array sekvenčně s intuitivní definicí procházení kombinace tohoto dle definicí výše (jako u matic vždy iterátor řádků, sloupců; iterátory vícerozměrným systémem + s fixovanou danou souřadnicí/souřadnicemi).

Procházení je definováno pro operátor **plus** pouze, jsou-li po sobě jdoucí policy kompatibilního typu (vysvětleno příkladem níže), pak je prováděno sekvenčně.

2.1 Příklad

Uvažujme následující příklad pro ukázání iterace na SoA a AoS:

```
using policy1 = tuple<float, int, char> cross array<N>; //SoA
using policy2 = array<N> cross tuple<float, int, char>; //AoS
auto i1 = policy1::begin(data);
auto i2 = policy2::begin(data);
```

potom platí (vedle očekávaných vlastností), že i1->get<n>() a i2->get<n>() jsou stejného typu (kde $n \in [0..2]$) a je definováno lineární uspořádání na sjednocení množin obou iterátorů (? i operace na nich) tak, že:

```
policy1::begin(data) == policy2::begin(data) \land i1 == i2 \rightarrow ++i1 == ++i2
```

3 Funkce at()

Funkce at() je definována rekurzivním voláním pomocí template například následujícím způsobem (subject to change; zde jen velice zjednodušeně pro array), měla by korespondovat s implementací iterátorů:

```
template < unsigned length > struct array;
template < typename ...Ts > struct shape;
struct cross;
template < typename T, typename ... Ts, unsigned n>
struct shape<T, array<n>, cross, Ts...> {
    using sub_shape = shape < T, Ts...>;
    static constexpr unsigned size = sub_shape::size * n;
    template < typename index, typename ...indices >
    static T &at(T *memory, index first, indices... rest) {
        return sub_shape::at(
            memory + (sub_shape::size * first), rest...);
    }
};
template < typename T, unsigned n>
struct shape<T, array<n>> {
    static constexpr unsigned size = n;
    template < typename index >
    static T &at(T *memory, index first) {
        return memory[first];
    }
};
```