# Доказательство корректности функциональной реализации библиотеки принтер-комбинаторов с выбором

Королихин Владимир Игоревич, 17.Б11-мм

Научный руководитель: д.т.н., доцент Д.В. Кознов

Консультант: к.ф.-м.н. А.В. Подкопаев

# Обзор тематики работы

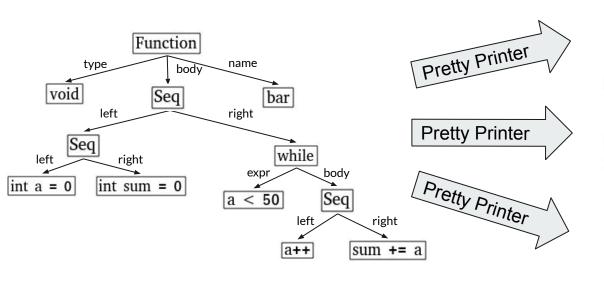
- синтаксическое дерево
- язык разметки
- таблицы

Pretty Printing

Инструмент: Pretty Printer

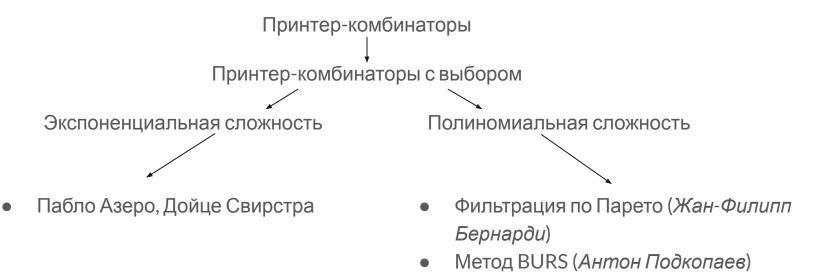
```
int main() {
    short n, m;
    cin >> n >> m;
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        int x, y;
        cin >> x >> y;
        graph.push_back(\{ .from: x - 1, .to: y - 1 \});
    vector<int> res(LEN, value: 0);
    vector<vector<int> > mas( n: V + 1);
    for (int i = 1; i < LEN; i++) {
        for (int j = 0; j < LEN; j++) {
            if (!isIndependent(i))
                continue;
            int c = 0;
            for (int k = 0; k < V; k++) {
                if (i == 0)
                     C++;
            mas[c].push_back(i);
```

# Варианты форматирования



```
void bar() { int a = 0; int sum = 0;
   while (a < 50) \{ a++; sum += a; \} \}
     Неформатированный код
void bar() {
   int a = 0; int sum = 0;
   while (a < 50) { a++; sum += a; }
Форматированный без учета ширины
void bar() {
    int a = 0;
    int sum = 0;
    while (a < 50) {
        a++;
        sum += a;
Форматированный с учетом ширины
```

# Принтер-комбинаторы с выбором



# Постановка задачи

- Исследовать работу библиотек принтер-комбинаторов с выбором
- Реализовать на Coq библиотеку Жана-Филиппа Бернарди и тривиальный алгоритм принтер-комбинаторов с выбором
- Исследовать свойства библиотек и определить требования, накладываемые на принтер
- Механизировать доказательство корректности библиотеки в Соф
- Предоставить верифицированную версию библиотеки на языке Haskell

## Основные составляющие принтер-комбинаторной библиотеки

```
Inductive Doc: Type:=
| Text (s: string)
| Indent (t: nat) (d: Doc)
| Beside (d: Doc) (d: Doc)
| Above (d: Doc) (d: Doc)
| Fill (d: Doc) (d: Doc) (s: nat)
| Choice (d: Doc) (d: Doc).
| Spok текста (с) Вертикальная (с) Вертикальная композиция позиция со сдвигом
```

Работа с блоками текста Format

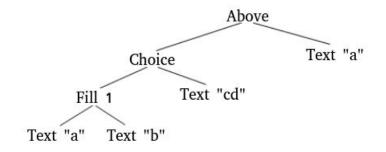
Processor:  $Doc \rightarrow [Format]$ 

# Фильтрация по Парето

Оптимальное форматирование как задача поиска множества Парето.

- Работа на списках
- Удаление больших раскладок
- Частичный порядок  $a \preccurlyeq b$
- Множество Парето:

$$\{x \in X \mid \nexists y \in X \ x \neq y \land y \preccurlyeq x\}$$



Узлы дерева представляют список из раскладок

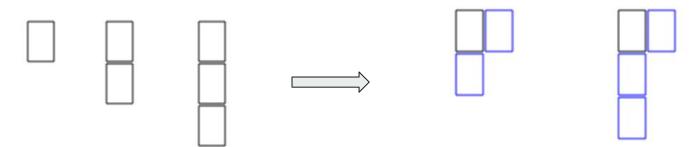
# Корректность библиотеки (1)

### Свойства библиотеки:

- 1. Корректность раскладок
- 2. Корректность комбинаторов

Из корректности комбинаторов следует теорема о контексте, гарантирующая, что удаление бо́льших раскладок не повлияет на результат:

**Лемма** (О контексте). Для любых  $a \leq b$  берно, что  $C[a] \leq C[b]$ .



# Корректность библиотеки (2)

### 1. Корректность

 $evaluatorTrivial: \mathbb{N}_0 \to Doc \to list \ Format$  $evaluatorPareto: \mathbb{N}_0 \to Doc \to list \ Format$ 

**Теорема**. Для любых width  $\in \mathbb{N}_0$  и Doc верно, что evaluator Pareto width doc  $\subseteq$  evaluator Trivial width doc.

### 2. Результат не хуже

**Теорема** . Для любых  $width \in \mathbb{N}_0$  и Doc выполняется

 $pretty\_list$  evaluatorPareto width  $doc \subseteq pretty\_list$  evaluatorTrivial width doc

# Экстракция кода

Для получения верифицированной библиотеки на языке Haskell использовался встроенный механизм экстракции кода в Coq.

- Преобразование в стандартные типы языка Haskell, посредством переопределения конструкторов
- Сборка проекта в stack

# Результаты

- Реализованы алгоритмы принтеров тривиальной реализации и с фильтрацией по Парето (Coq)
- Формализованы понятия корректности принтеров и раскладок (Coq)
- Поддержан комбинатор fill
- Выполнена механизация доказательств корректности в Соф
- Выполнена экстракция кода библиотеки с языка Coq на язык Haskell

### Дальнейшие планы:

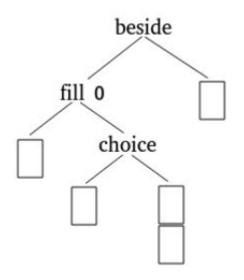
- 1. Доказать корректность библиотеки на основе BURS
- 2. Доказать корректность императивной реализации на С с помощью логики Хоара

# **APPENDIX**

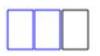
# Частичный порядок

 $a \preccurlyeq b \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow}$ 

 $height(a) \leq height(b) \land$   $first\_line\_width(a) \leq first\_line\_width(b) \land$   $middle\_width(a) \leq middle\_width(b) \land$  $last\_line\_width(a) \leq last\_line\_width(b)$ 









$$a \preccurlyeq_m b = \begin{bmatrix} a \preccurlyeq b, \ height(a) = 1 \land height(b) = 1 \\ a \preccurlyeq b, \ height(a) > 1 \land height(b) > 1 \end{bmatrix}$$

# Корректность раскладок

- В случае, если раскладка имеет высоту 1, то все характеристики высоты считаем равными
- Если же высота 2, то считаем middle\_width = first\_line\_width
- Высота раскладки О недопустима

# Корректность комбинаторов

- 1) Сохраняется корректность раскладки: если раскладки a и b корректны, то раскладка f a b также корректна.
- 2) Сохраняется ширина раскладки: для любых корректных раскладок a и b из того, что  $width(f\ a\ b) \leq w$  следует  $width(a) \leq w$  и  $width(b) \leq w$ .
- 3) Для любой четверки корректных раскладок a, b, c, d, если  $a \preccurlyeq'_m b$  и  $c \preccurlyeq'_m d$ , тогда верно  $(f \ a \ c) \preccurlyeq'_m (f \ b \ d)$ .

$$a \preccurlyeq'_m b = \begin{bmatrix} a \preccurlyeq' b, \ height(a) = 2 \\ a \preccurlyeq_m b, \ height(a) \neq 2 \end{bmatrix}$$

# Контрпример

Пример того, когда равенство списков из двух реализаций нарушается.

