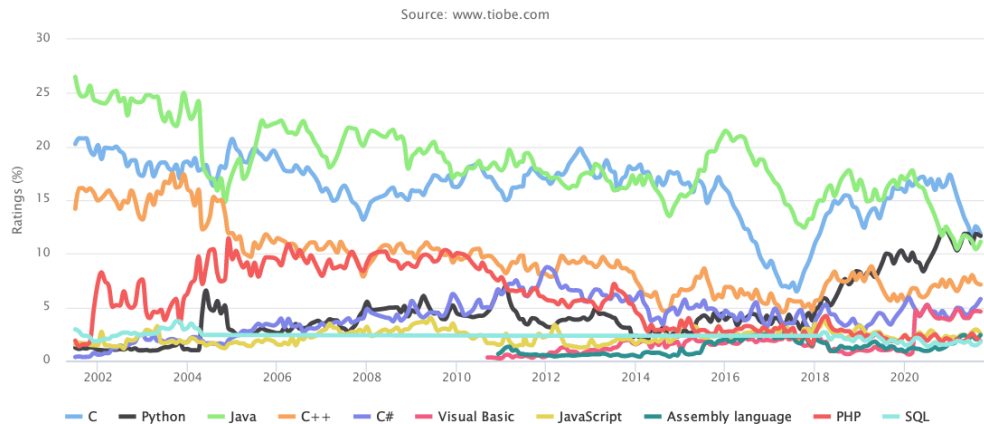


Способы задания однозначности в архитектурах ВС. Связь с типизацией



Начальный взгляд

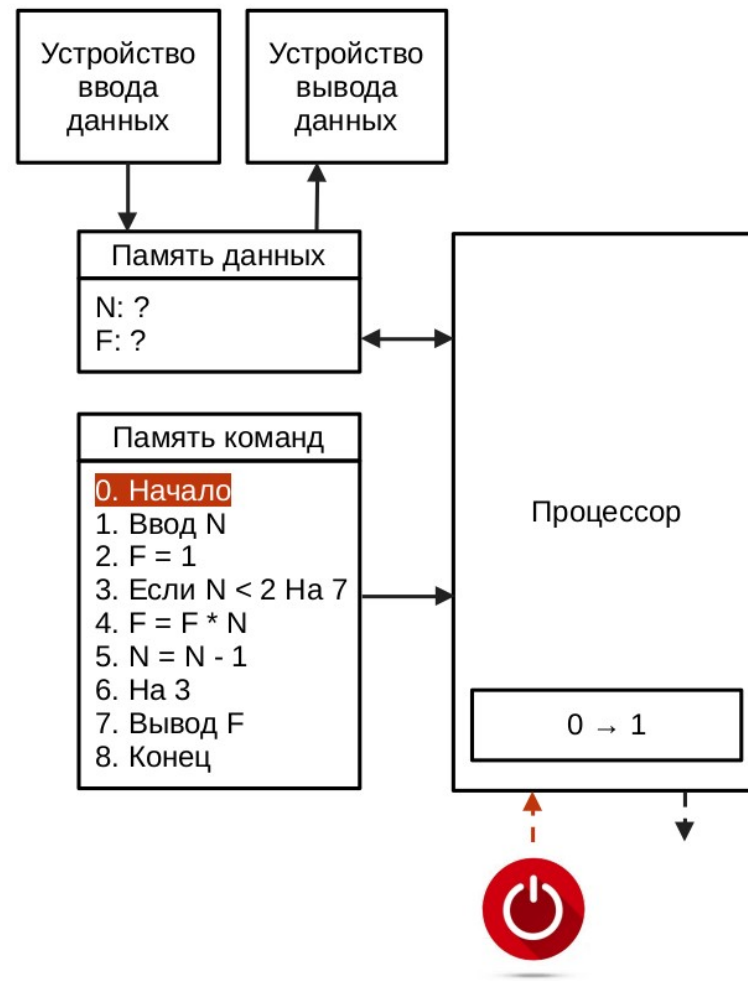
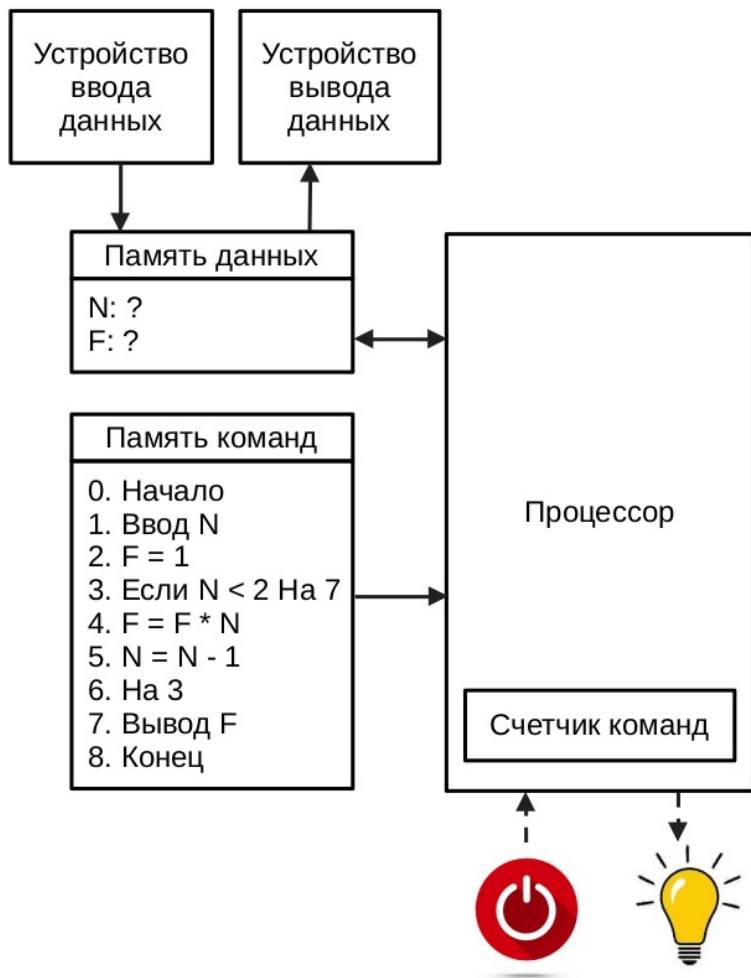
1. Начало
2. Конец
3. Ввод
4. Вывод
5. Операция
6. Условный переход
7. Безусловный переход



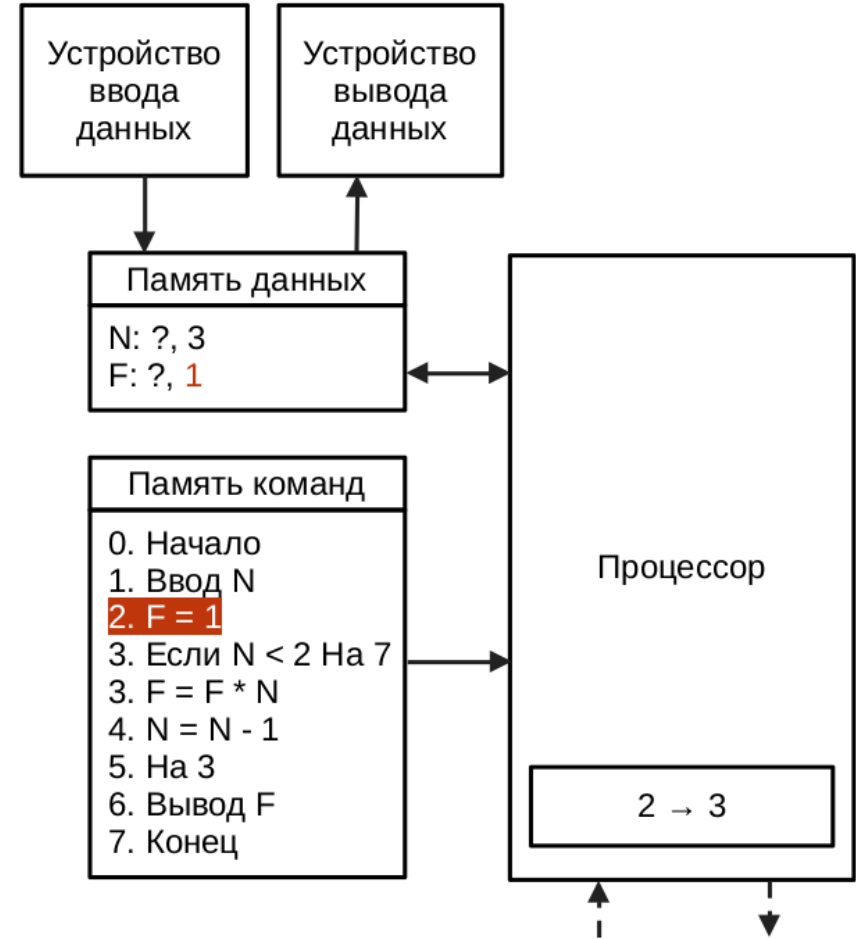
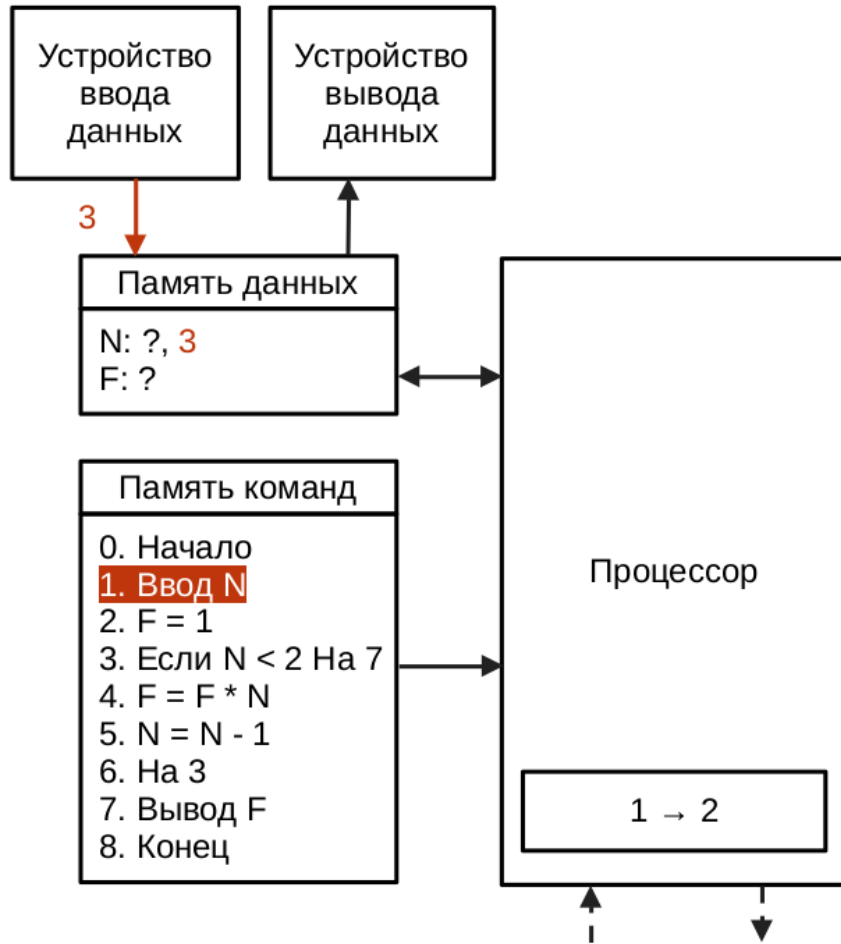
Что внутри?

0. Начало
1. Ввод N
2. $F = 1$
3. Если $N < 2$ На 7
4. $F = F * N$
5. $N = N - 1$
6. На 3
7. Вывод F
8. Конец

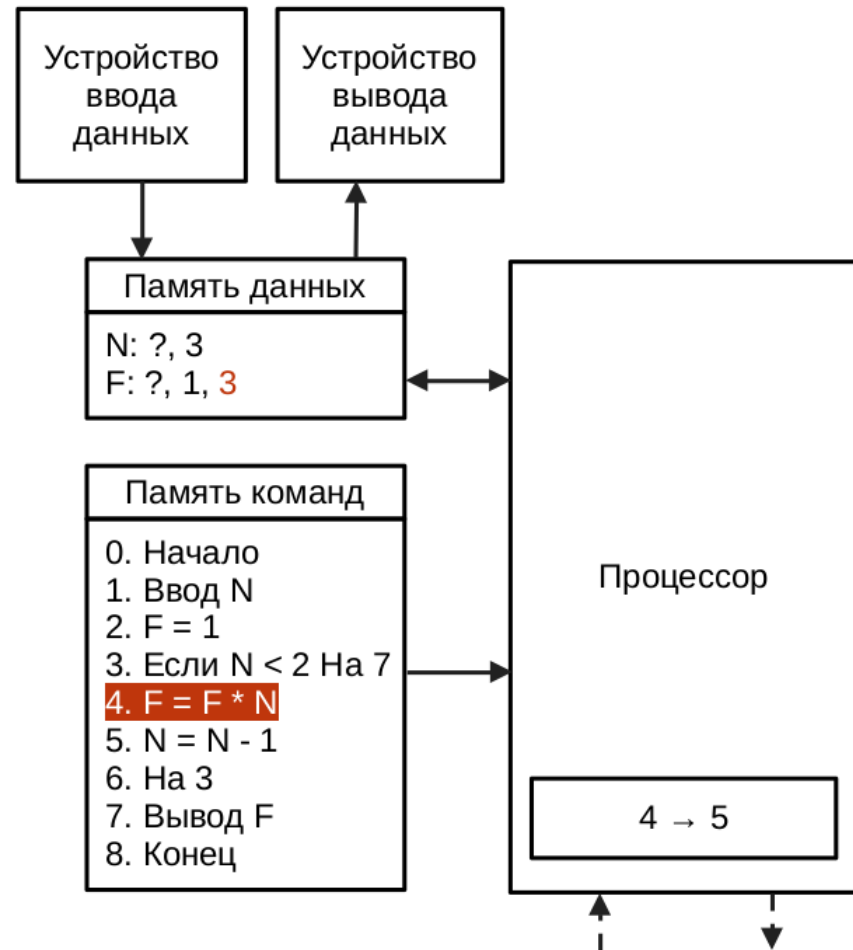
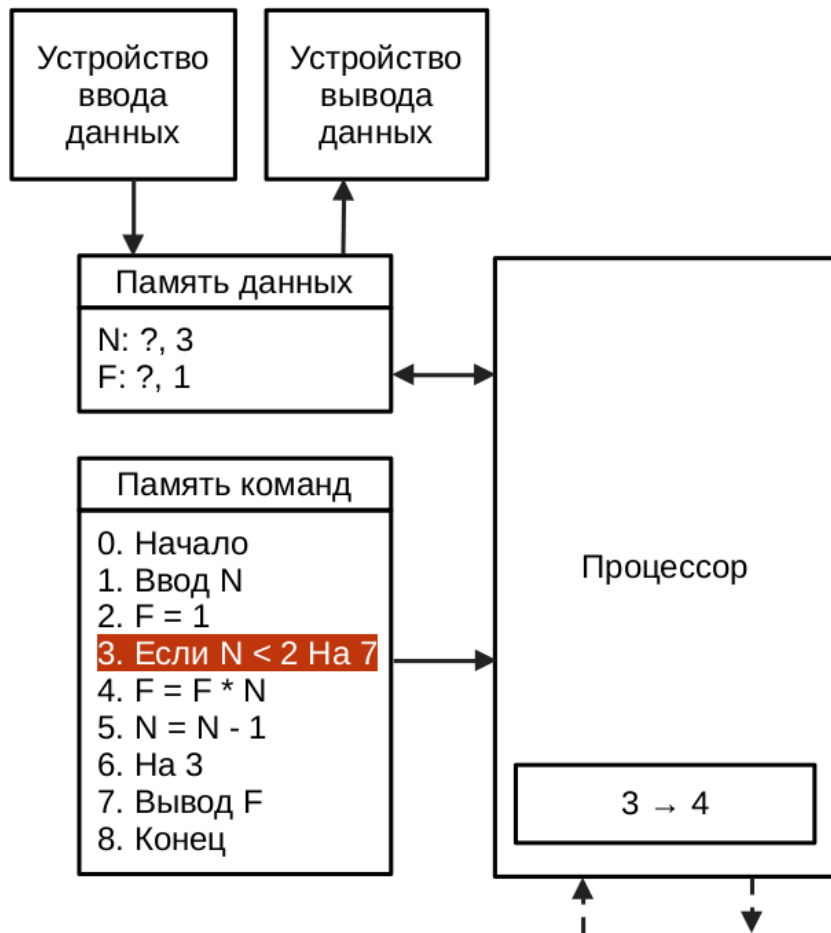
Что внутри?



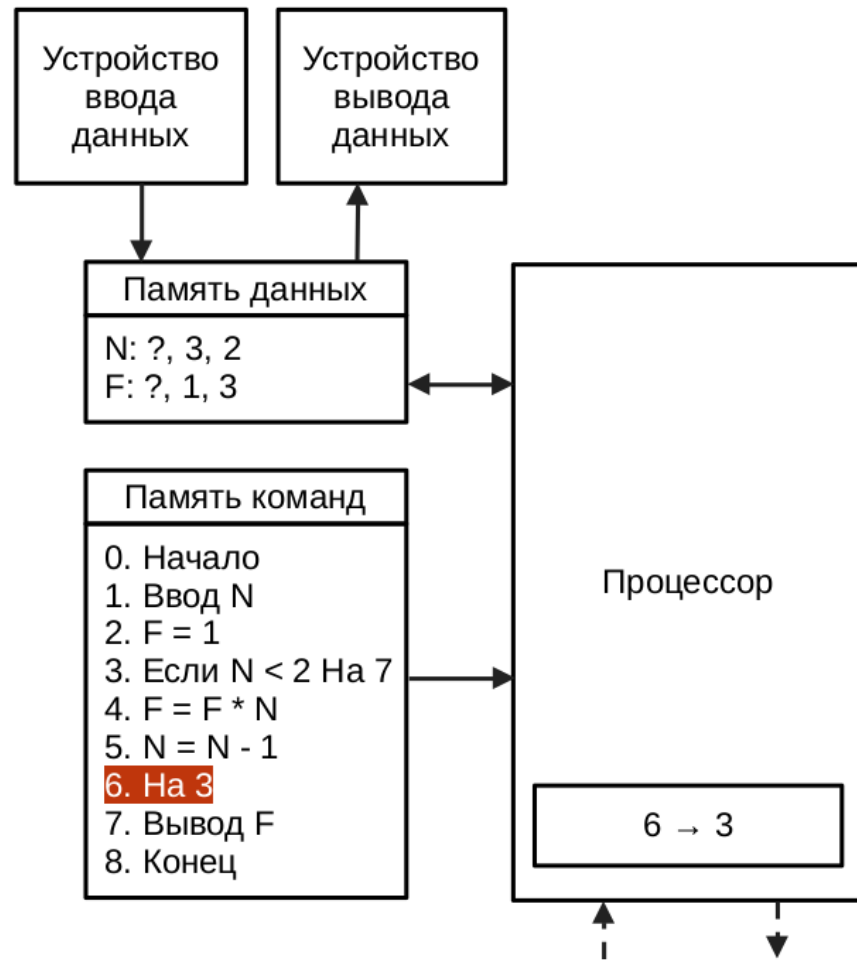
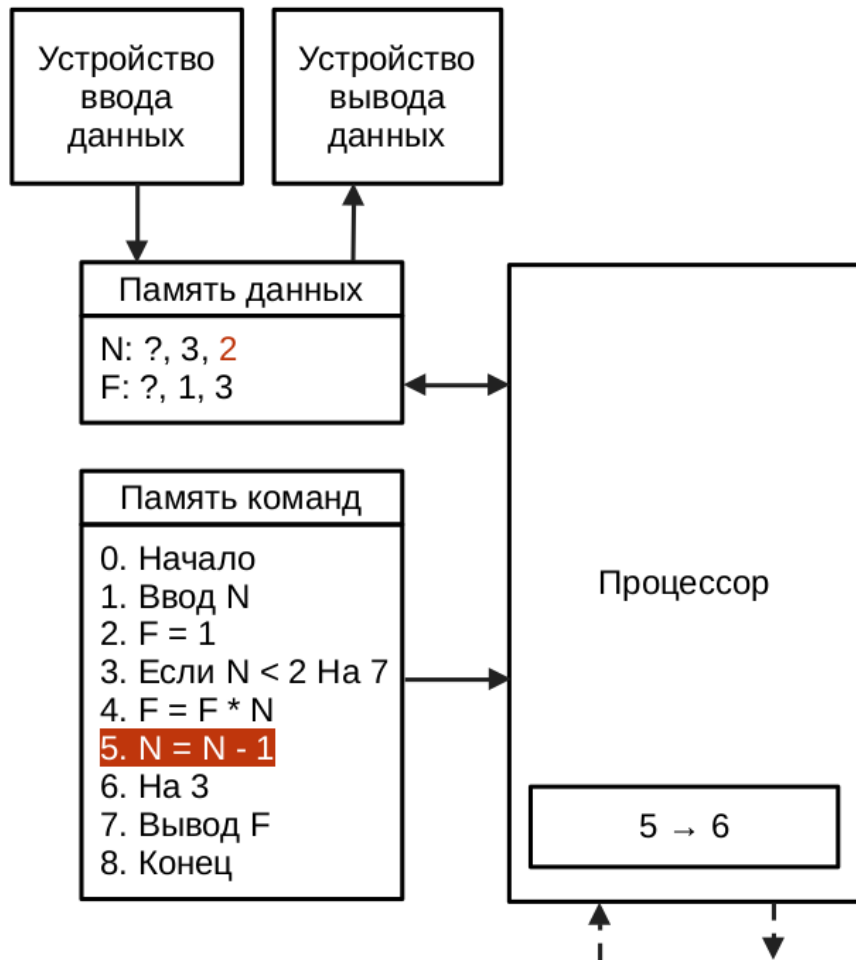
Что внутри?



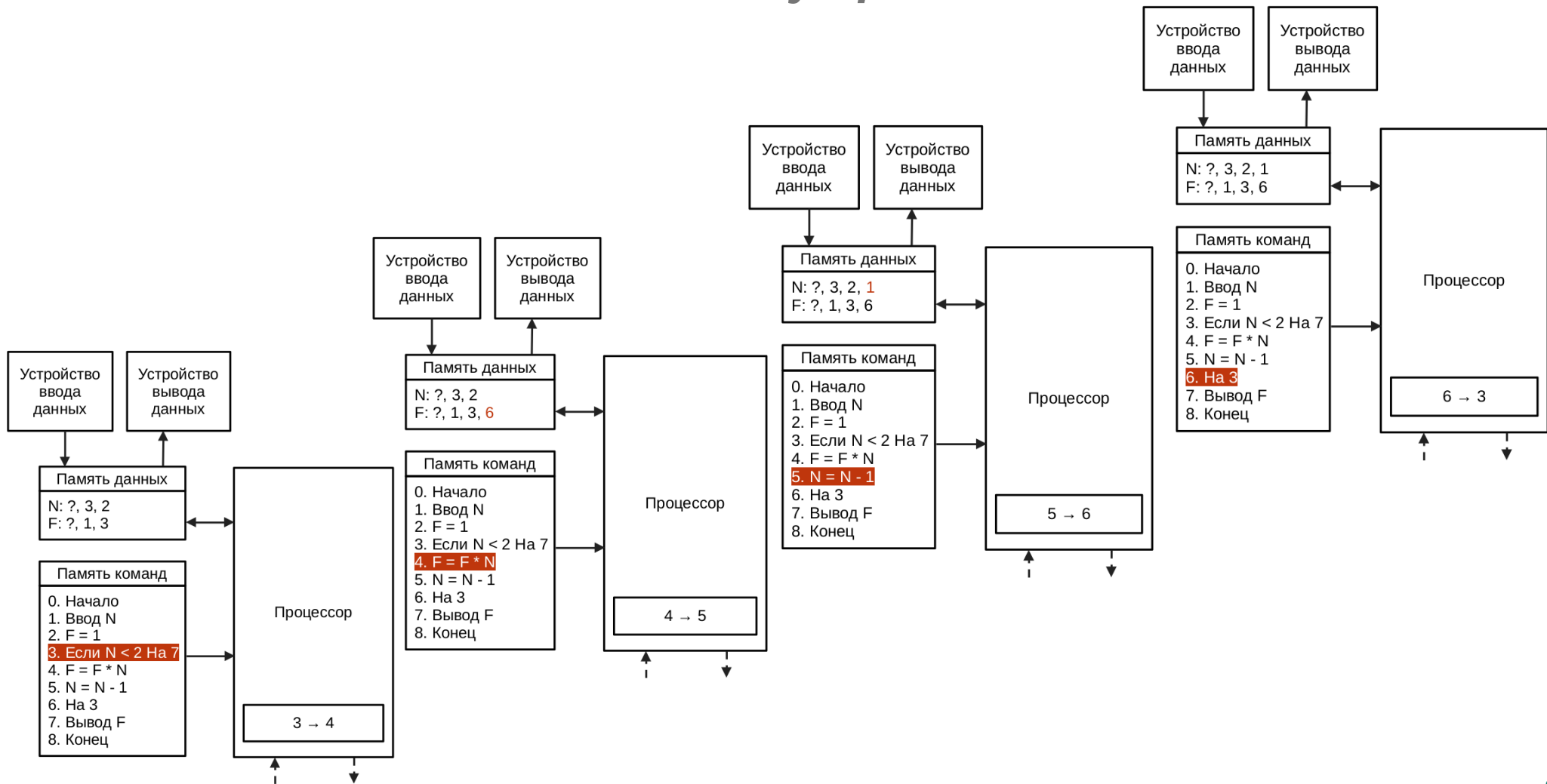
Что внутри?



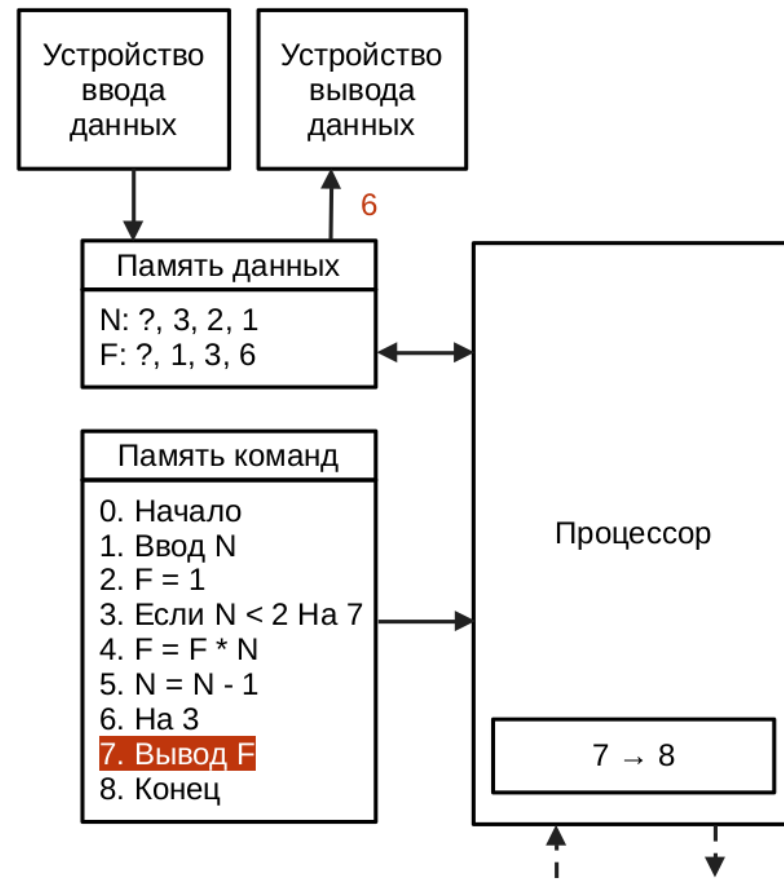
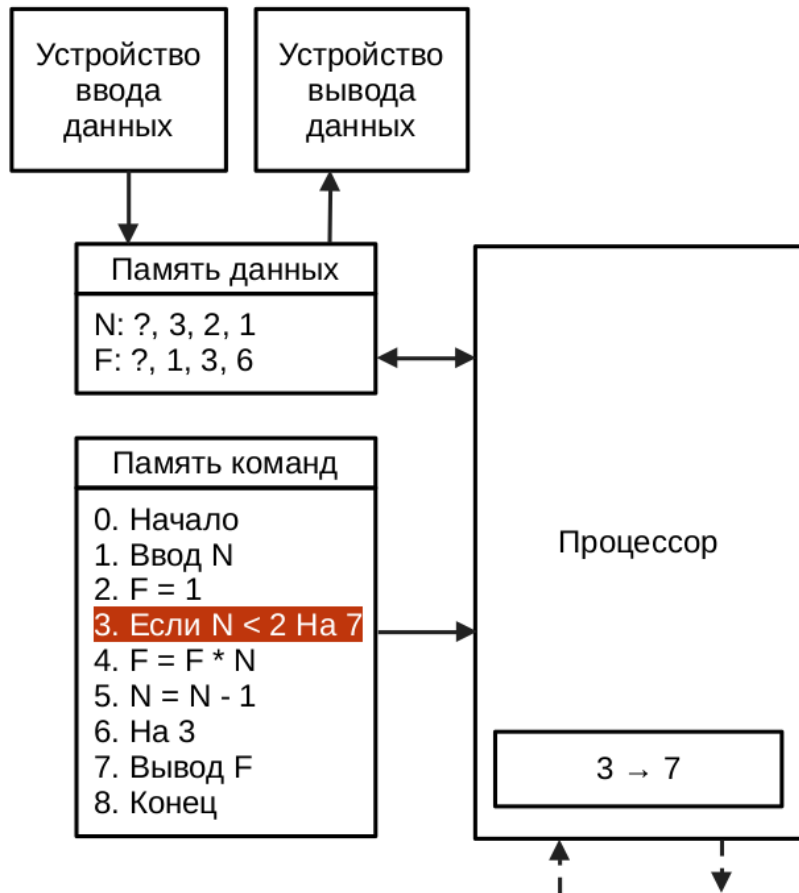
Что внутри?



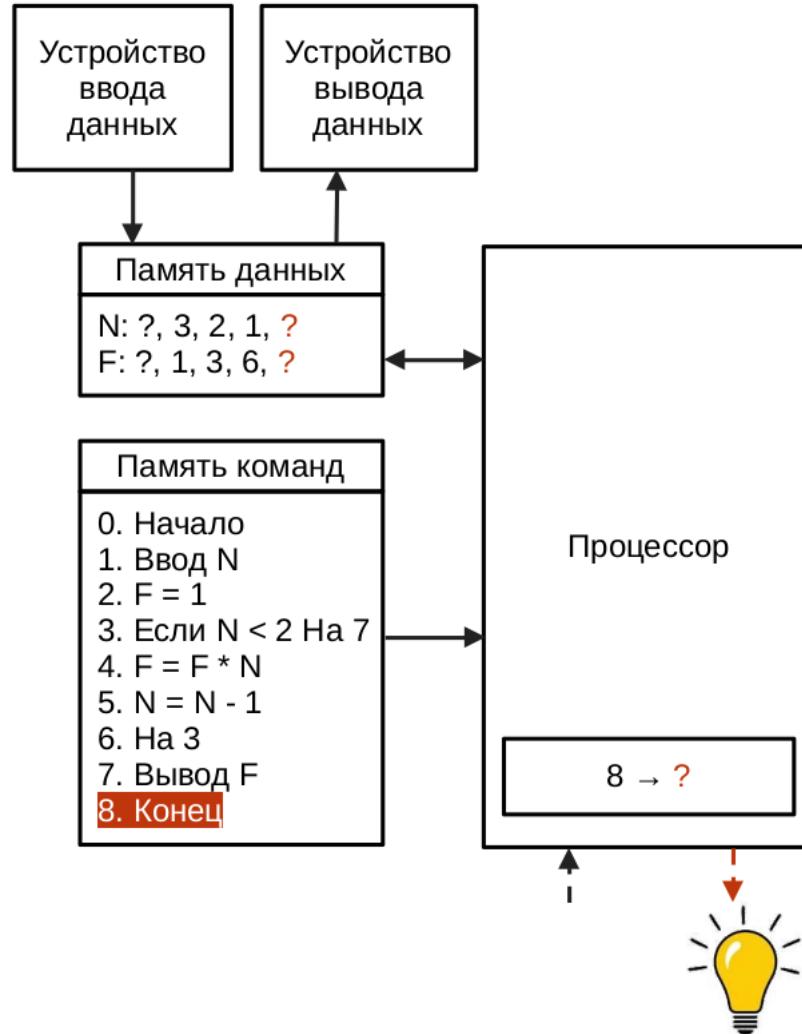
Что внутри?



Что внутри?



Что внутри?



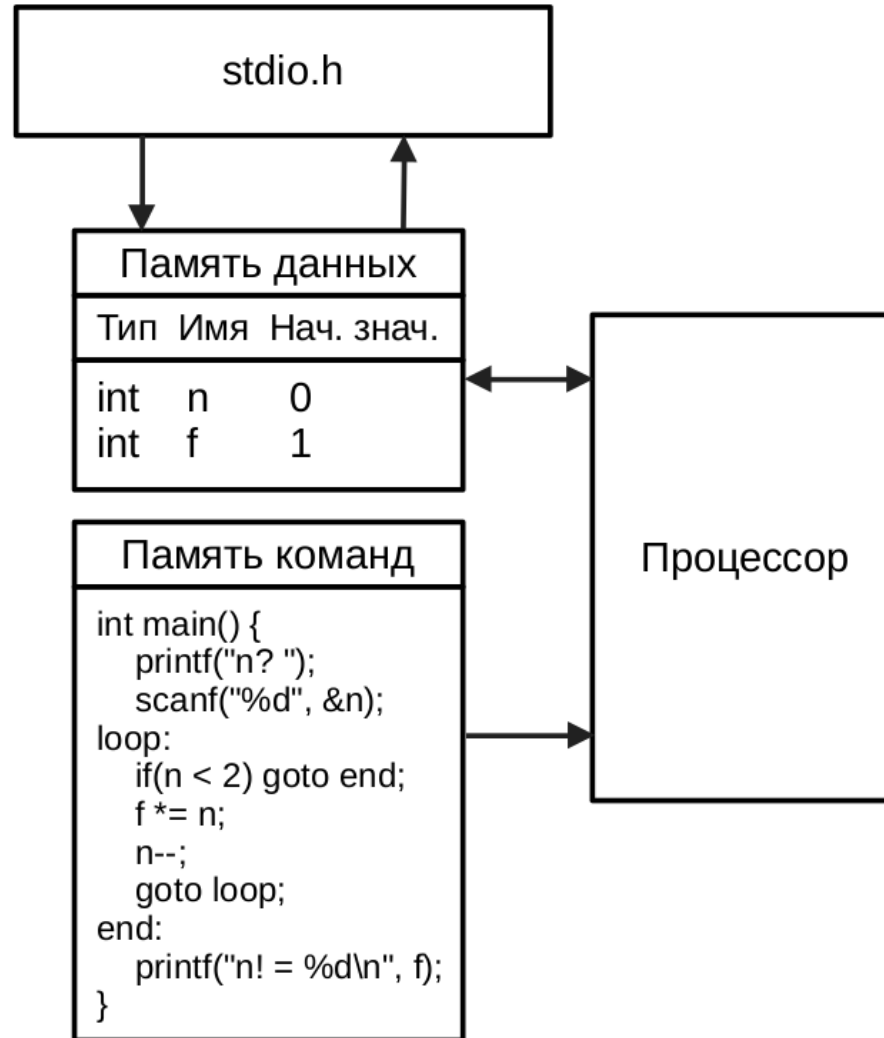
А компьютер выполнит этот алгоритм?

- 1) Можно ли использовать действительные числа, символы, строки?
- 2) Как воспринимается ввод данных?
- 3) Как отображаются данные?
- 4) На какие устройства ввода-вывода можно использовать?
- 5) Какова семантика каждой выполняемой операции?
- 6) Какой тип памяти данных у N и F?

Программа для компьютера

```
1  #include <stdio>
2
3  int n;
4  int f = 1;
5
6  ▼ int main() {
7      printf("n? ");
8      scanf("%d", &n);
9      loop:
10     if(n < 2) goto end;
11     f *= n;
12     n--;
13     goto loop;
14 end:
15     printf("n! = %d\n", f);
16 }
```

Отображение программы на структуру



Формирование однозначности операций

```
1  #include <stdio>
2
3  int n;
4  int f = 1;
5
6  int main() {
7
8      printf("n? ");
9      scanf("%d", &n);
10 loop:
11
12     if(n < 2) goto end;
13     f *= n;
14     n--;
15     goto loop;
16 end:
17
18     printf("n! = %d\n", f);
19 }
```

```
// Вовремя выполнения:
// calc(char*)
// calc(char*); if(%d)-> use n as int

// Во время компиляции:
// <(int, int) -> bool
// *(int, int) -> int; =(int) -> int
// --(int) -> int

// Вовремя выполнения:
// calc(char*); if(%d)-> use n as int
```

```
[ fact01]$ c++ fact.cpp
[ fact01]$ ./a.out
n? 5
n! = 120
```

Формирование однозначности операций

```
1  #include <stdio>
2
3  int n;
4  int f = 1;
5
6  int main() {
7
8      printf("n? ");
9      scanf("%c", &n);
10 loop:
11
12     if(n < 2) goto end;
13     f *= n;
14     n--;
15     goto loop;
16 end:
17
18     printf("n! = %s\n", f);
19 }
```

```
// Вовремя выполнения:
// calc(char*)
// calc(char*); if(%d)-> use n as int
```

```
// Во время компиляции:
// <(int, int) -> bool
// *(int, int) -> int; =(int) -> int
// --(int) -> int
```

```
// Вовремя выполнения:
// calc(char*); if(%d)-> use n as int
```

```
[fact01]$ c++ bad_fact.cpp
[fact01]$ ./a.out
n? 5
n! = (null)
```

Способы задания однозначности

Однозначность определяет четкие правила выполнения операций реальными и виртуальными вычислительными системами, позволяя избегать или обходить ошибки программирования.

Различные методы задания однозначности операций позволяют **контролировать корректность программы** с разной степенью и на различных стадиях обработки

Выделяются:

- 1) Операционная однозначность (бестиповые системы)
- 2) Динамическая однозначность (системы с динамической типизацией)
- 3) Статическая однозначность (системы со статической типизацией)

Операционная однозначность

Однозначность операций формируется за счет четкого определения что и с какими типами данных делает каждая операция. Сами данные при этом не несут никакой дополнительной семантической идентификации и представляются в виде набора строк бит (байт), размещенных в памяти. Доступ к обезличенным данным осуществляется по адресам, задаваемым в операциях. Для таких архитектур характерны бестиповые языки.

Примеры подобных архитектур:

- 1) Современные архитектуры уровня системы команд и их языки ассемблера
- 2) Объектно-ориентированный язык программирования Eolang
- 3) Языки системного программирования

Бестиповое программирование на C++

```
1  #include <cstdio>
2
3  char memory[2*sizeof(int)];    // Память для n и f
4  void* n = memory;             // Адрес на область для n
5  void* f = memory + sizeof(int); // Адрес на область для f
6
7  ▼ int main() {
8      *((int*)f) = 1;
9      printf("n? ");
10     scanf("%d", n);
11     printf("n = %d\n", *((int*)n));
12     printf("f = %d\n", *((int*)f));
13     loop:
14         if(*((int*)n) < 2) goto end;
15         *((int*)f) *= *((int*)n);
16         (*(int*)n)--;
17         goto loop;
18     end:
19     printf("n! = %d\n", (*(int*)f));
20 }
```

Динамическая однозначность

Динамическая однозначность операций формируется за счет того, что с каждым значением, формируемым в программе сопоставляется его тип. Любая операция над данным может проверить этот тип и выбрать в соответствии с этим нужные вычисления. То есть, одна и та же операция может обрабатывать различные типы данных. При этом идентификация типа осуществляется во время выполнения программы. Одни и те же переменные могут хранить данные различного типа. В любой момент программа может проверить тип переменной. Данный подход широко используется в языках программирования, ориентированных на интерпретацию.

Примеры:

1) Языки сценариев: Python, JavaScript, Lua...

2) Языки функционального программирования: Lisp...

Python. Использование REPL (Read-Execute-Print Loop) для демонстрации изменения типа переменной

```
>>> value = 10
>>> value
10
>>> type(value)
<class 'int'>
>>> value = 3.14
>>> value
3.14
>>> type(value)
<class 'float'>
>>> value = "Hello!"
>>> value
'Hello!'
>>> type(value)
<class 'str'>
```

Python. Изменение и проверка типа в программе

```
1 import random
2
3 ▼ for i in range(10):
4     key = random.randint(1,2)
5     ▼ if key == 1:
6         value = random.uniform(1.0, 10.0)
7     ▼ else:
8         value = random.randint(100, 200)
9
10 print('key = {0}; value = {1}; type = {2}'.format(key, value, type(value)))
```

```
key = 2; value = 155; type = <class 'int'>
key = 2; value = 130; type = <class 'int'>
key = 1; value = 6.131331242406195; type = <class 'float'>
key = 1; value = 8.280520967840578; type = <class 'float'>
key = 1; value = 5.030964057739875; type = <class 'float'>
key = 2; value = 134; type = <class 'int'>
key = 1; value = 6.393939330816693; type = <class 'float'>
key = 2; value = 101; type = <class 'int'>
key = 1; value = 7.203902995902304; type = <class 'float'>
key = 2; value = 155; type = <class 'int'>
```

Статическая однозначность

Статическая однозначность операций формируется за счет того, что с каждым значением в программе сопоставляется его тип. Этот тип задается при описании переменных и может быть проверен во время компиляции. Для всех временных и промежуточных значений тип может быть также выведен во время компиляции. Поэтому его не имеет смысла проверять во время выполнения. Одна и та же операция может быть задана с разными типами, но все вопросы по ее конкретному выполнению решаются во время компиляции (статический полиморфизм). С каждой переменной сопоставляется только один тип. Допускает эффективную трансформацию в бестиповые архитектуры уровня системы команд. Используется в языках компилируемого типа.

Примеры:

1) Императивные языки программирования: C, C++, Pascal, Oberon family, Java, C#, Rust, Go...

2) Языки функционального программирования: ML, Haskell...

Список источников информации по данной теме

1. [Википедия] Динамическая типизация
https://ru.wikipedia.org/wiki/Динамическая_типизация
2. [Википедия] Статическая типизация
https://ru.wikipedia.org/wiki/Статическая_типизация
3. Статическая и динамическая типизация
<https://habr.com/ru/post/308484/>

Вопросы для обсуждения на семинаре

1. Основная идея однозначности выполнения операций. Способы достижения однозначности.
2. Достоинства и недостатки операционной однозначности.
3. Достоинства и недостатки динамической однозначности.
4. Достоинства и недостатки статической однозначности.
5. Связь между однозначностью и методами типизации
6. Нужна ли динамическая проверка типов данных в статически типизированных языках?
7. Для чего в статически типизированных языках могут применяться бестиповые решения?
8. Когда в статически типизированных языках появляется необходимость динамической проверки типов?