

Лекция 17

7 апреля

Распределение слагаемых

```

section .data
x dq 1e200
y dq 1e200
z dq 1e200

section .bss
r resq 1
cw resw 1

section .rodata
lc db '%lf', 10, 0

CMAIN:
; ... пролог функции
sub    esp, 20

fstcw  word [cw]
and    word [cw], 11111111_11000000b
fldcw  word [cw]

fld    qword [x]
fld    qword [z]
fmulp

fld    qword [y]
fld    qword [z]
fmulp
fsubp
; вызов printf

add    esp, 20
; ... эпилог функции

```

Польская обратная запись

- $(w + x + y + z) / 4$

- $w x + y + z + 4 /$

```
section .data
```

```
w dq 1e10
```

```
x dq 1e10
```

```
y dq 1e10
```

```
z dq 1e10
```

```
d dd 4
```

```
section .text
```

```
;...
```

```
fld qword [w]
```

```
fld qword [x]
```

```
faddp
```

```
fld qword [y]
```

```
faddp
```

```
fld qword [z]
```

```
faddp
```

```
fild dword [d]
```

```
fdivp
```

```
;...
```

Предопределенные константы

- На «верхушку» стека регистров (ST0) помещается определенная константа
 - FLD1 +1.0
 - FLDL2T $\log_2 10$
 - L2E $\log_2 e$
 - FLDPI π
 - FLDLG2 $\log_{10} 2$
 - FLDLN2 $\log_e 2$
 - FLDZ +0.0

Некоторые команды x87

- `fld`

Загрузка/выгрузка числа с плавающей точкой

- `fstp / fst`

- `fild`

Загрузка/выгрузка целых чисел с конвертацией

- `fistp / fist`

- `fchs`

Арифметика

- `faddp`

- `fsubp / fsubrp`

- `fmulp`

- `fdivp / fdivrp`

- `fsqrt`

Арифметика+ тригонометрия

- `fcos / fsin`

- `fsincos`

- `fptan`

- `f2xm1`

- `ftst`

Сравнение чисел

- `fucom / fucomp / fucompp`

- `fnstsw`

Выгрузка слова состояния

Сравнение чисел

```
_Bool isLe(double x, float y) {
    return x <= y;
}
```

Результат сравнения	C3	C2	C0
St0 > St1	0	0	0
St0 < St1	0	0	1
St0 == St1	1	0	0
неопределенно	1	1	1

```
isLe:
    push    ebp
    mov     ebp, esp
    fld     dword [ebp+16]
    fld     qword [ebp+8]
    fucompp ; st0 vs. st1
    fnstsw  ax
    sahf
    setbe   al
    pop     ebp
    ret
```

Извлечение результатов сравнения

- C3 → ZF, C0 → CF
- Можно использовать условные коды, применяемые при сравнении беззнаковых чисел

isLe:

```

...
fld      dword [ebp+16]
fld      qword [ebp+8]
fucompp ; st0 vs. st1
fnstsw  ax
sahf
setbe   al
...

```

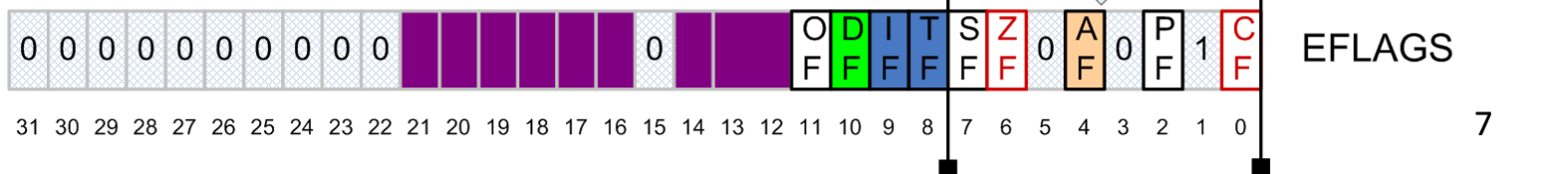
Результат сравнения	C3	C2	C0
ST(0) > ST(i)	0	0	0
ST(0) < ST(i)	0	0	1
ST(0) == ST(i)	1	0	0
неупорядочены	1	1	1

Слово (регистр) состояния

fnstsw ax

AX

sahf



Функции: возвращение числа с плавающей точкой

```
void caller(double *p) {  
    *p = inverse(*p);  
}
```

```
caller:  
    push    ebp  
    mov     ebp, esp  
    sub     esp, 8  
    mov     eax, dword [ebp+8]  
    fld     qword [eax]  
    fstp   qword [esp]  
    call   inverse  
    mov     eax, dword [ebp+8]  
    fstp   qword [eax]  
    leave  
    ret
```

```
float inverse(double x) {  
    return 1/x;  
}
```

```
inverse:  
    push    ebp  
    mov     ebp, esp  
    fld1  
    fld     qword [ebp+8]  
    fdivp  
    pop    ebp  
    ret
```

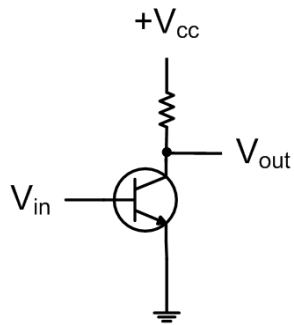

Итоги второй части

- Процессор с точки зрения пользовательской программы
- Основные механизмы реализации языка Си
 - Соответствие типов
 - Указатели, адресная арифметика
 - Управляющие операторы: разные стратегии реализации
 - Размещение данных в памяти
 - Классы памяти: статическая, автоматическая, динамическая
 - Выравнивание
 - Соглашения о вызове функции
- ABI – Application Binary Interface
- IA-32: x86 + x87 + ...
 - Некоторые особенности устройства

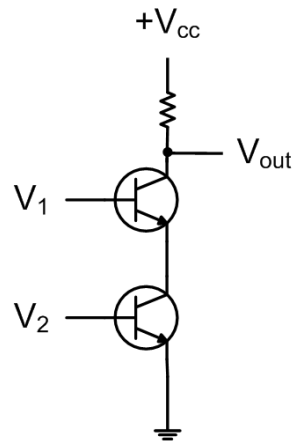
Далее: Архитектура ЭВМ

- Организация аппаратного обеспечения компьютера
 - Физические основы, шины, периферийные устройства
- Организация памяти
 - НЖМД, кэш
 - Производительность
- Организация ЦПУ
 - Конвейер, система команд
- Многозадачная работа компьютера
 - Изоляция пользовательских программ

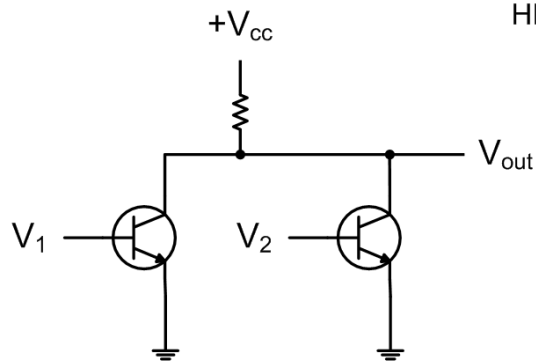
Логические вентили



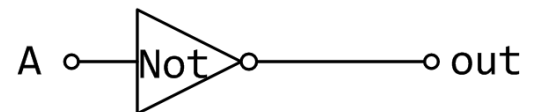
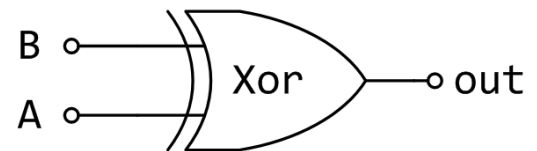
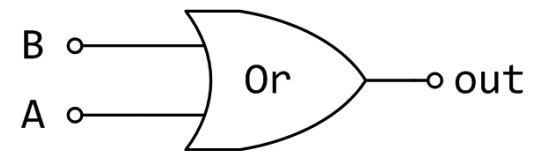
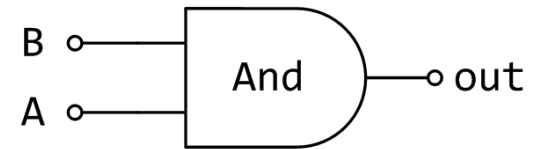
Инвертор



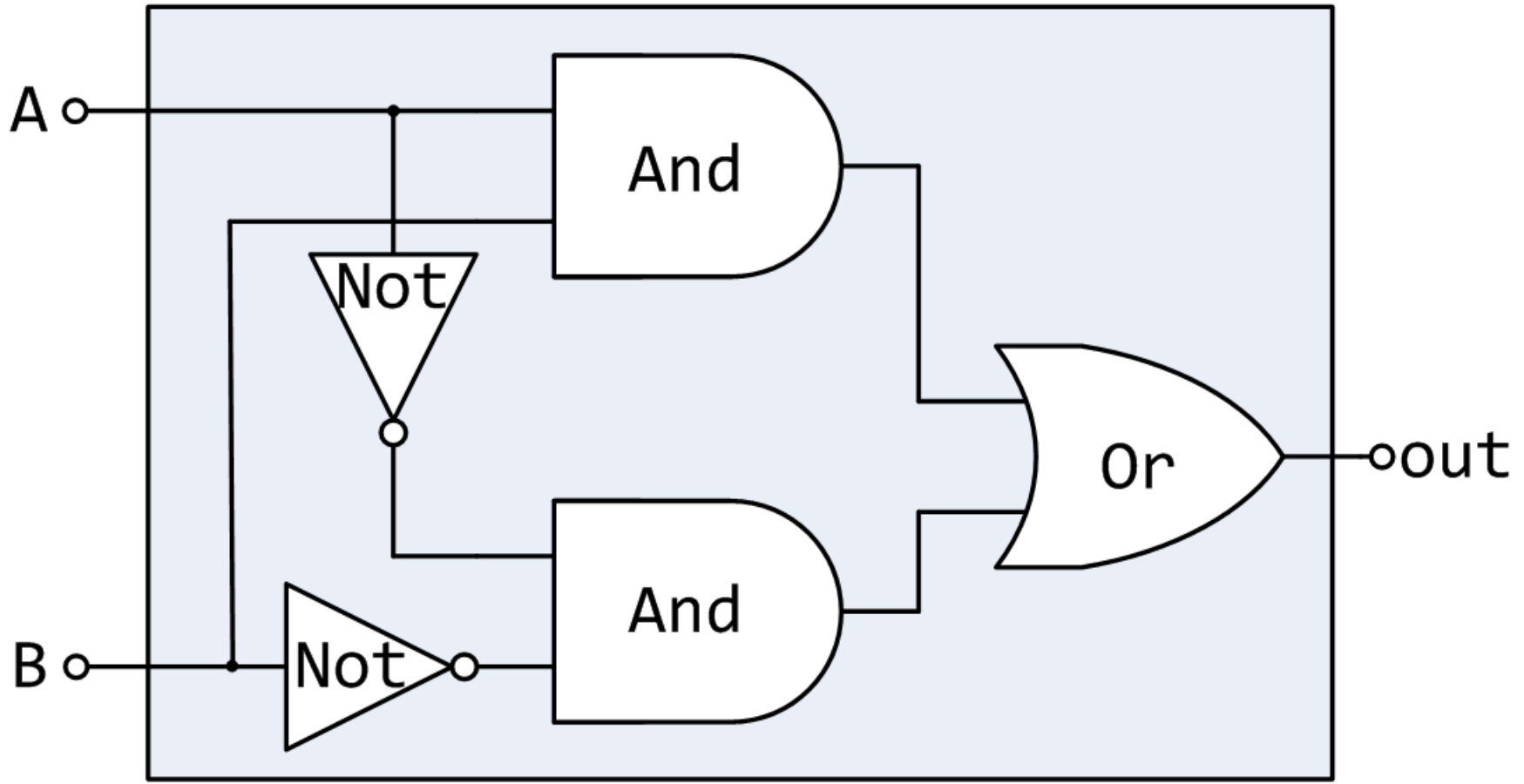
НЕ-И



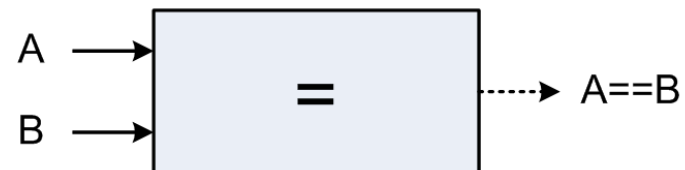
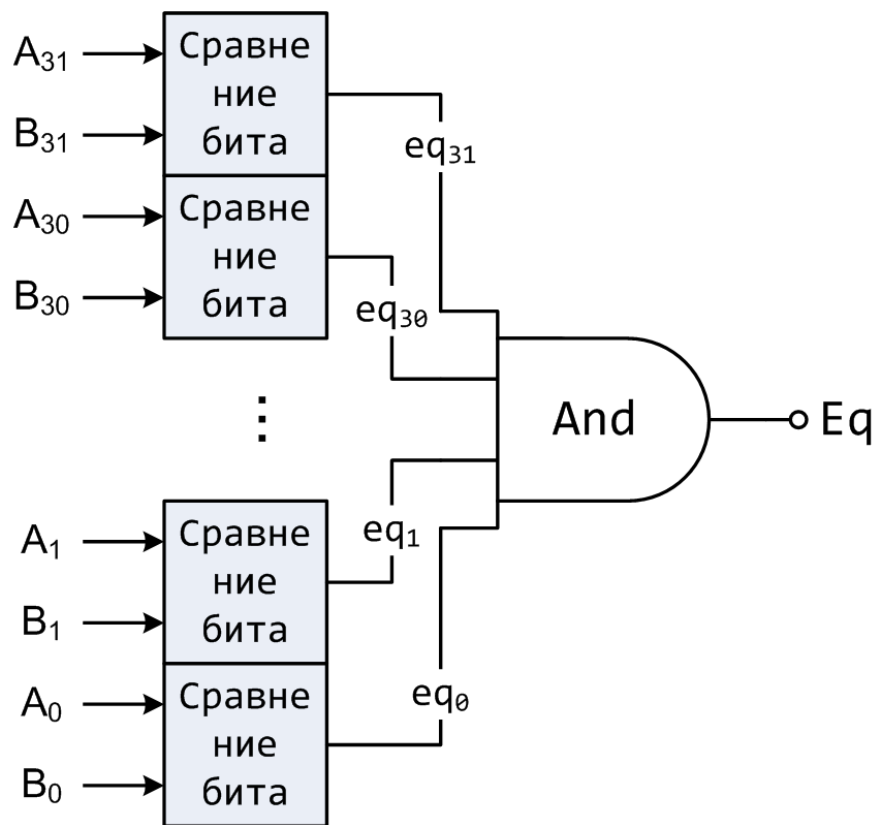
НЕ-ИЛИ



Сравнение битов

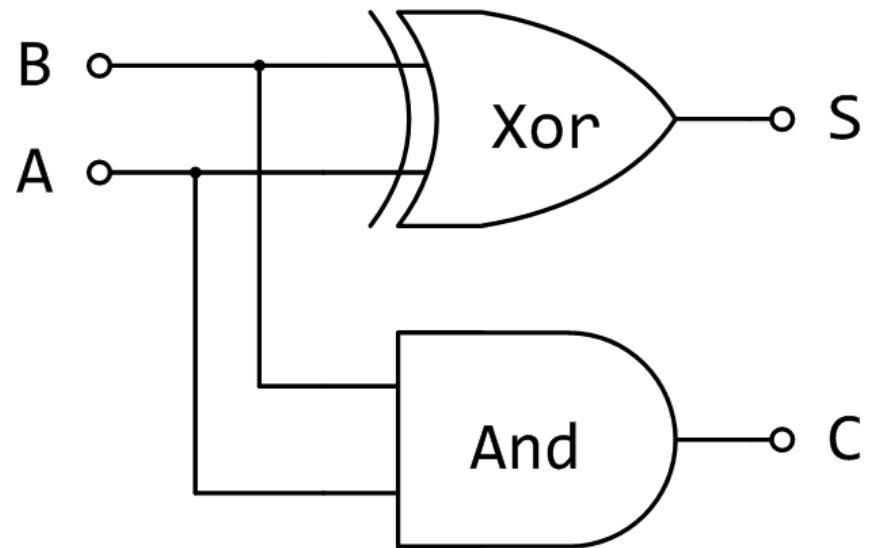


Сравнение слов

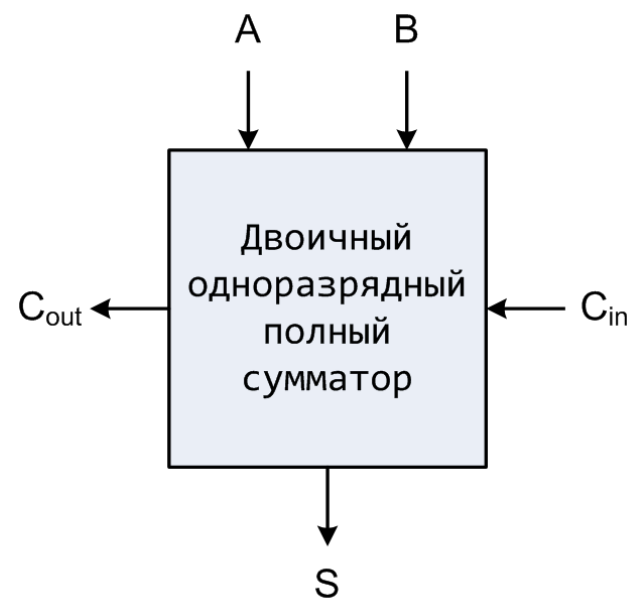
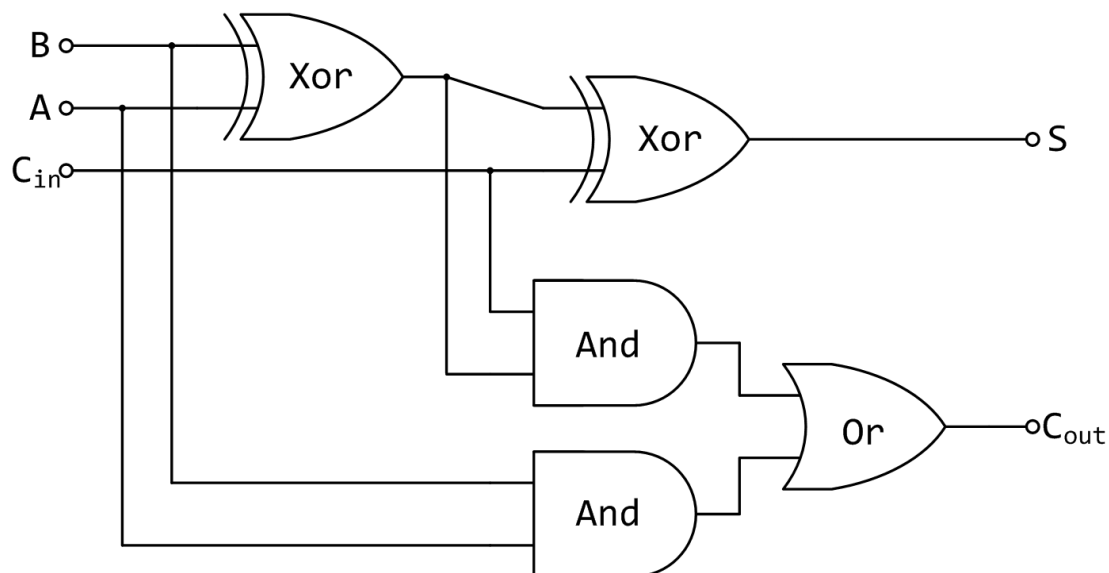


Полусумматор

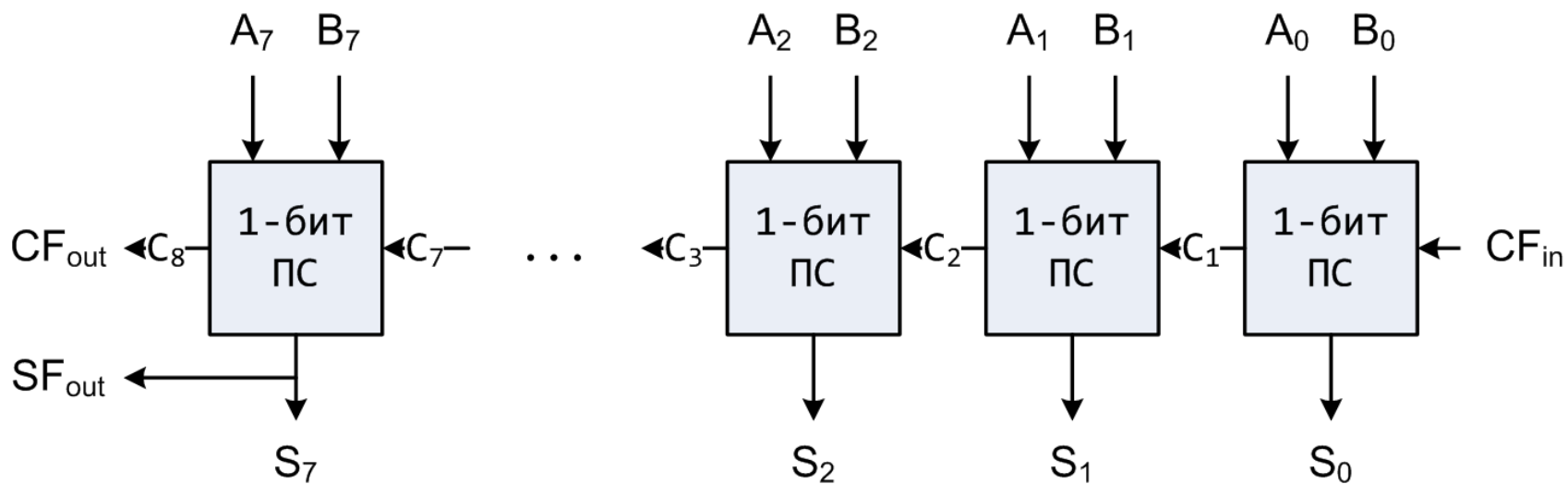
- Суммирует биты A и B
- Результат – бит S
- Перенос – бит C



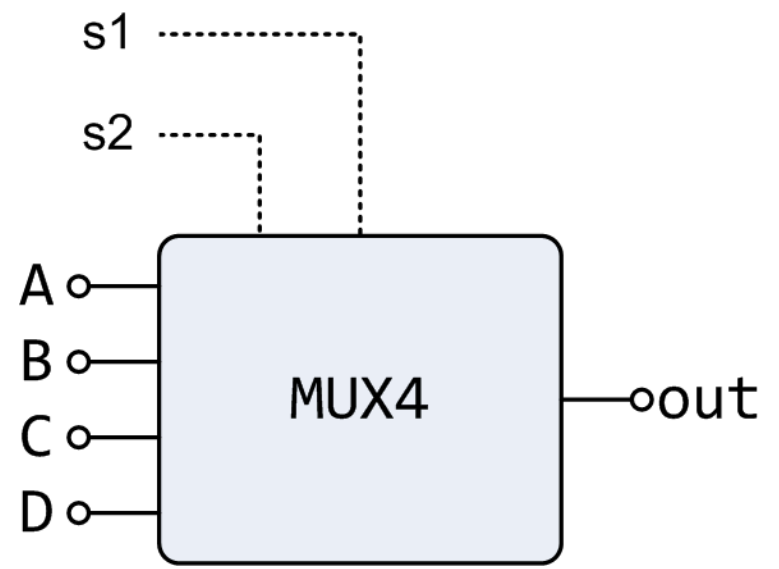
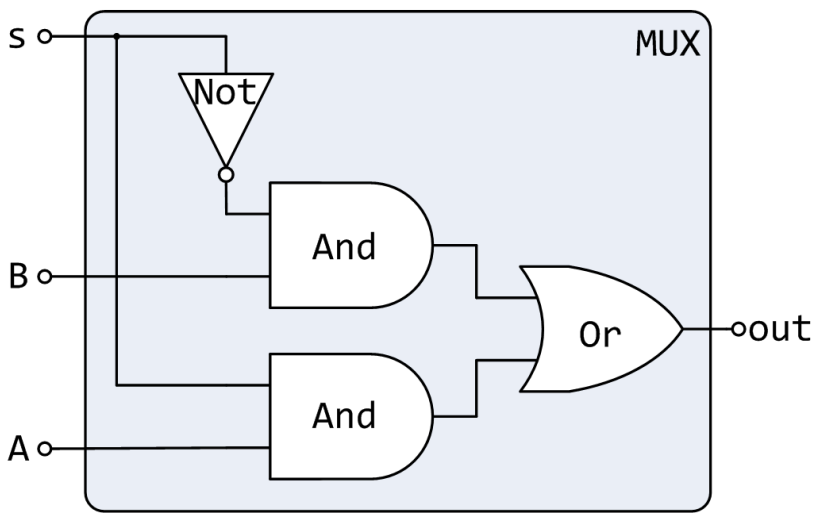
Полный двоичный сумматор



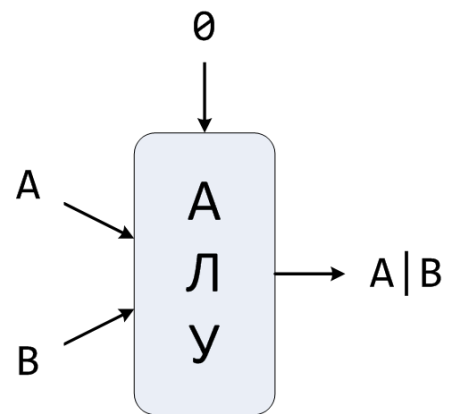
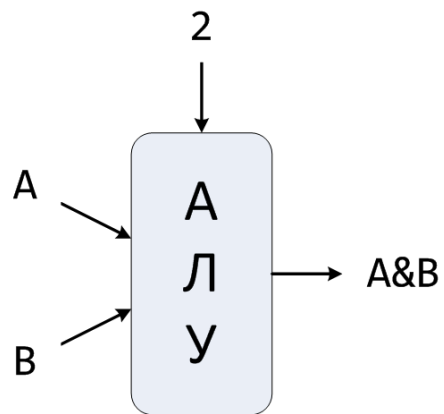
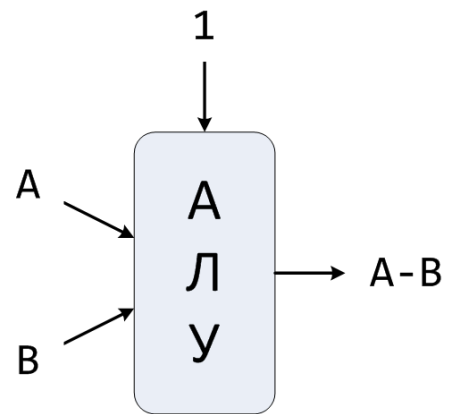
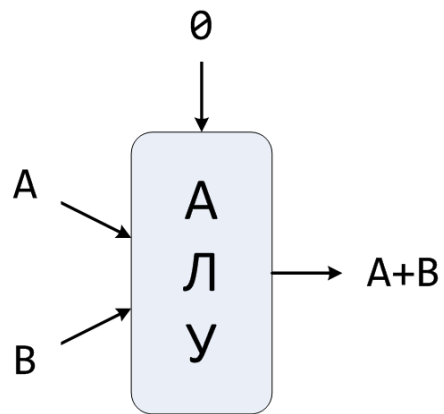
Суммирование слов



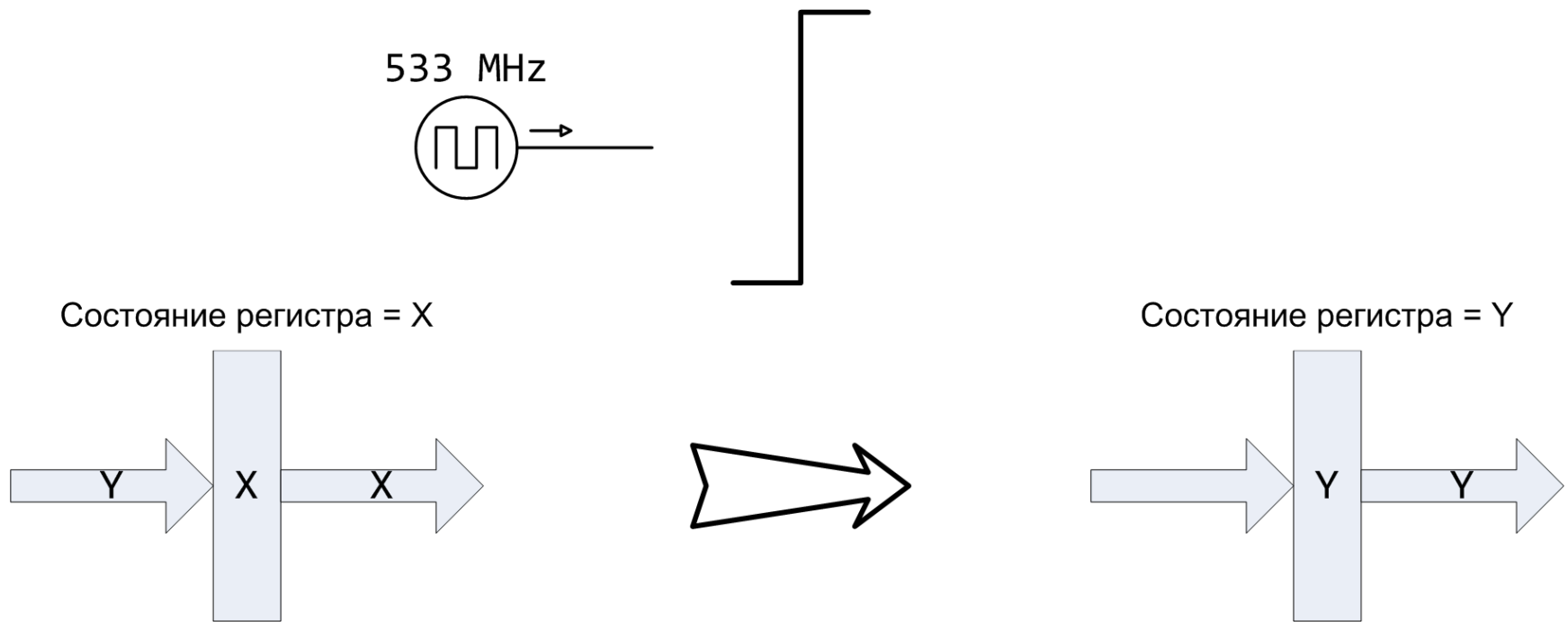
Мультиплексор

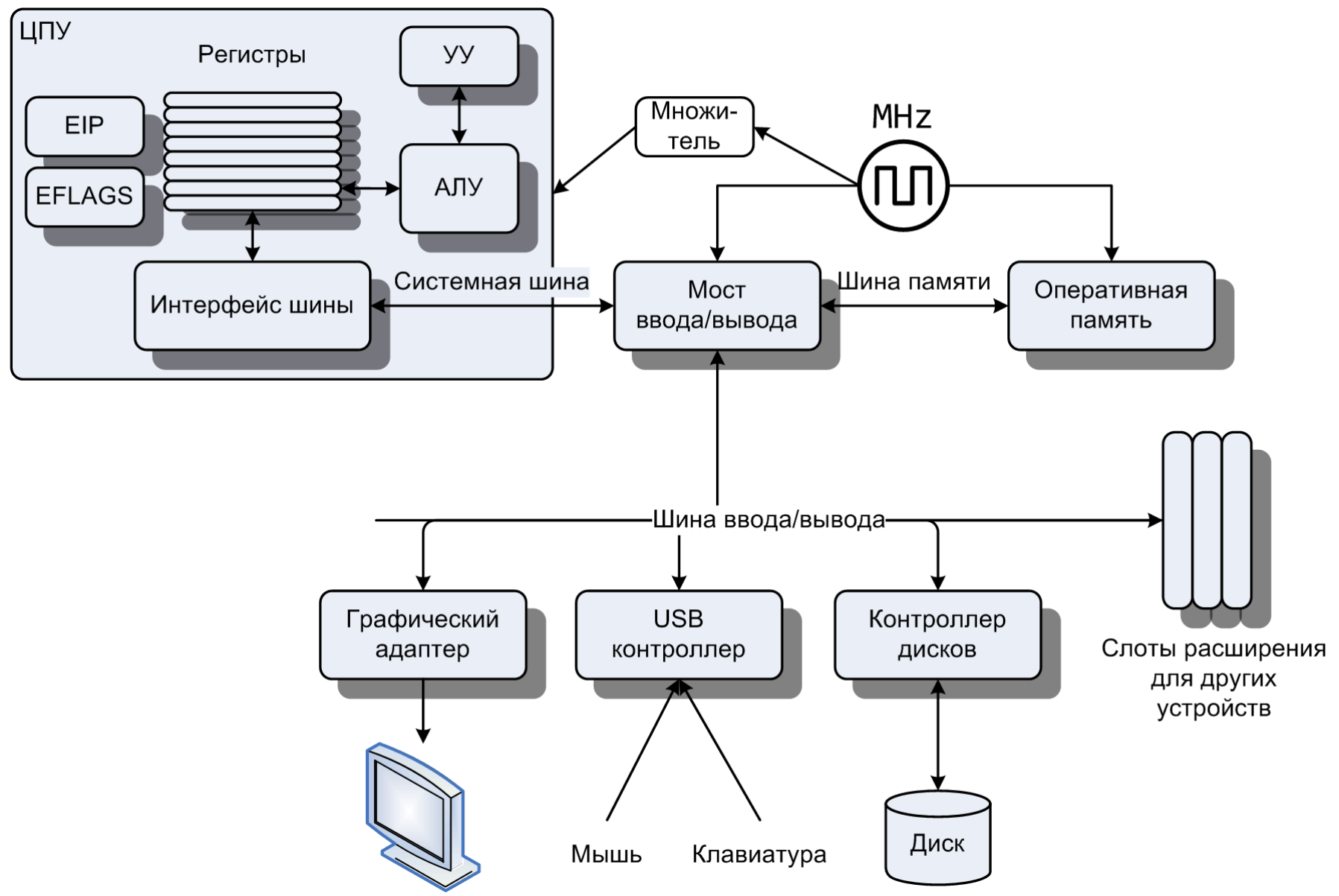


АЛУ



Регистр: сохранение 1 бита





Закон Мура (Moore's law)

- Число транзисторов на кристалле будет удваиваться каждые 24 месяца
- Гипотеза выдвинута в 1965 году Гордоном Муром (один из основателей Intel)
- Ограничения
 - Атомарная природа вещества
 - Скорость света
- Негативная сторона – предельно быстрое устаревание вычислительной техники
- Открытый вопрос: область применимости

Закон Гроша (Grosch's law)

- Производительность компьютера увеличивается как квадрат стоимости
 - Емкость мирового рынка компьютеров – 5 машин
- Гипотеза выдвинута в 1965 году Хербом Грошем (второй ведущий ученый IBM, после Эккерта)
- 1997: закон полностью опровергнут
- Применимость к определенному классу машин
 - Рабочая станция
 - Майнфрейм
 - Суперкомпьютер
- Новые вычислительные/информационные ресурсы
 - Поисковые системы
 - Облачные вычисления

Коллоквиум

- Первая половина лекции 11 апреля
- Длительность – 50 минут
- 6 задач
 - (1) Вычислить размер типа данных, определить смещения полей
 - Массивы, структуры, объединения
 - Выравнивание: Linux/Windows
 - Функции
 - (2) Восстановить прототип функции, включая порядок параметров
 - (3) Реализовать функцию с заданным соглашением / omit frame pointer
 - (4) Выравнивание фрейма, вызов библиотечной функции
 - (5) Строковые команды
 - (6) Представление чисел с плавающей точкой
- Каждая задача – от 0 до 6 баллов

Оценка	2	3	4	5
%	[0, 40)	[40, 60)	[60, 80)	[80, 100]