

# Интерпретатор Brainfuck

ШУСТИКОВ В.Н.  
ЕНИКЕЕВ Д.В.  
ГР. 8306

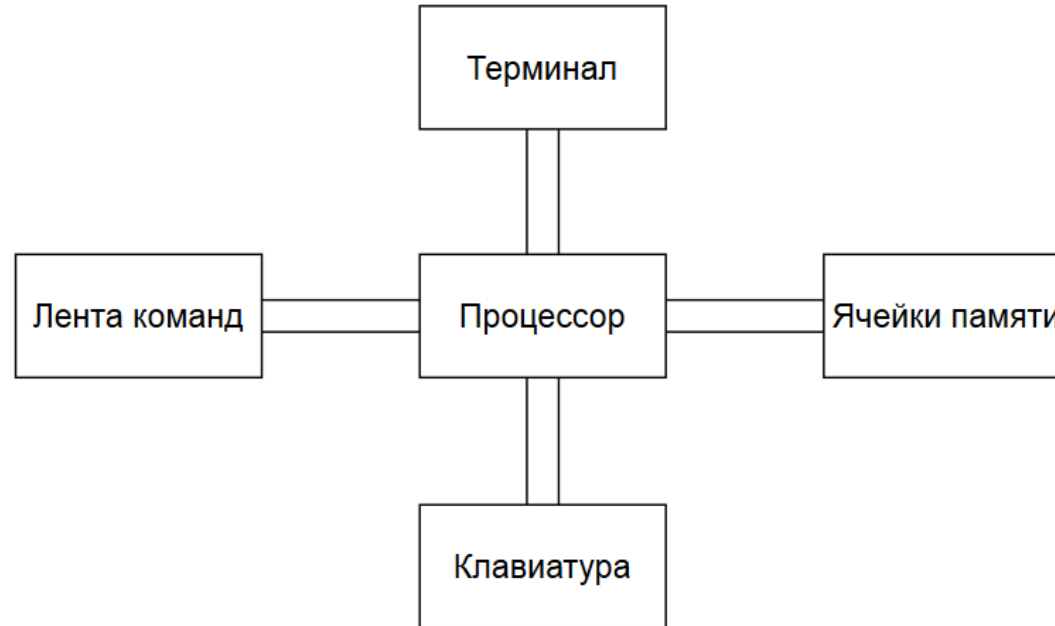
# Язык программирования Brainfuck

- Минималистичный язык
- 8 команд
- Ввод с клавиатуры, вывод в терминал
- Бесконечное количество 8-бит ячеек памяти
- Полный по Тьюрингу

# Цели

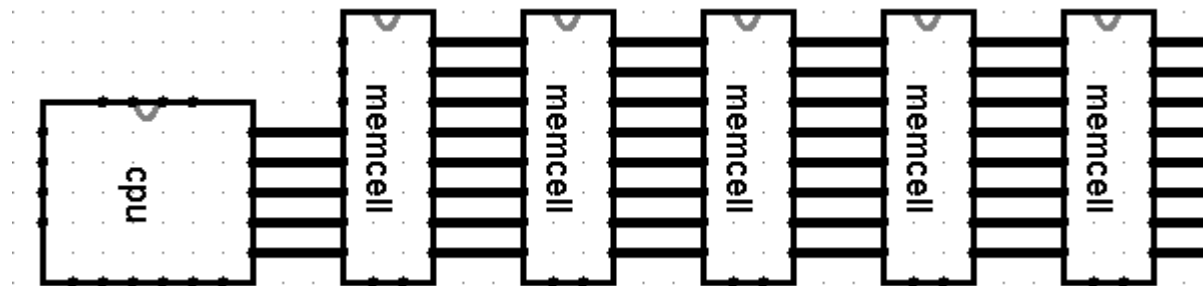
- Изучить возможность построения модели интерпретатора языка Brainfuck
- Спроектировать аппаратную реализацию интерпретатора Brainfuck с расширяемой памятью
- Реализовать интерпретатор языка Brainfuck на элементной базе симулятора Logisim

# Описание работы модели

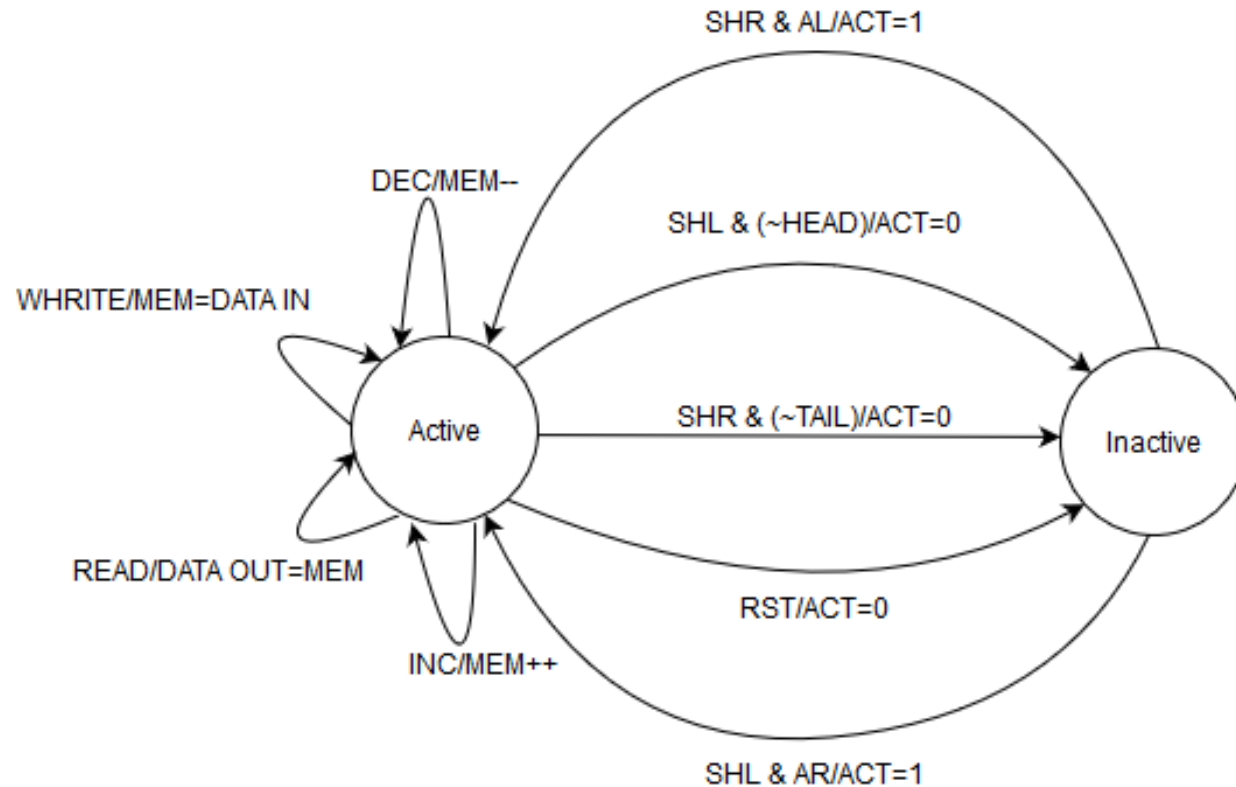


# Ячейка памяти

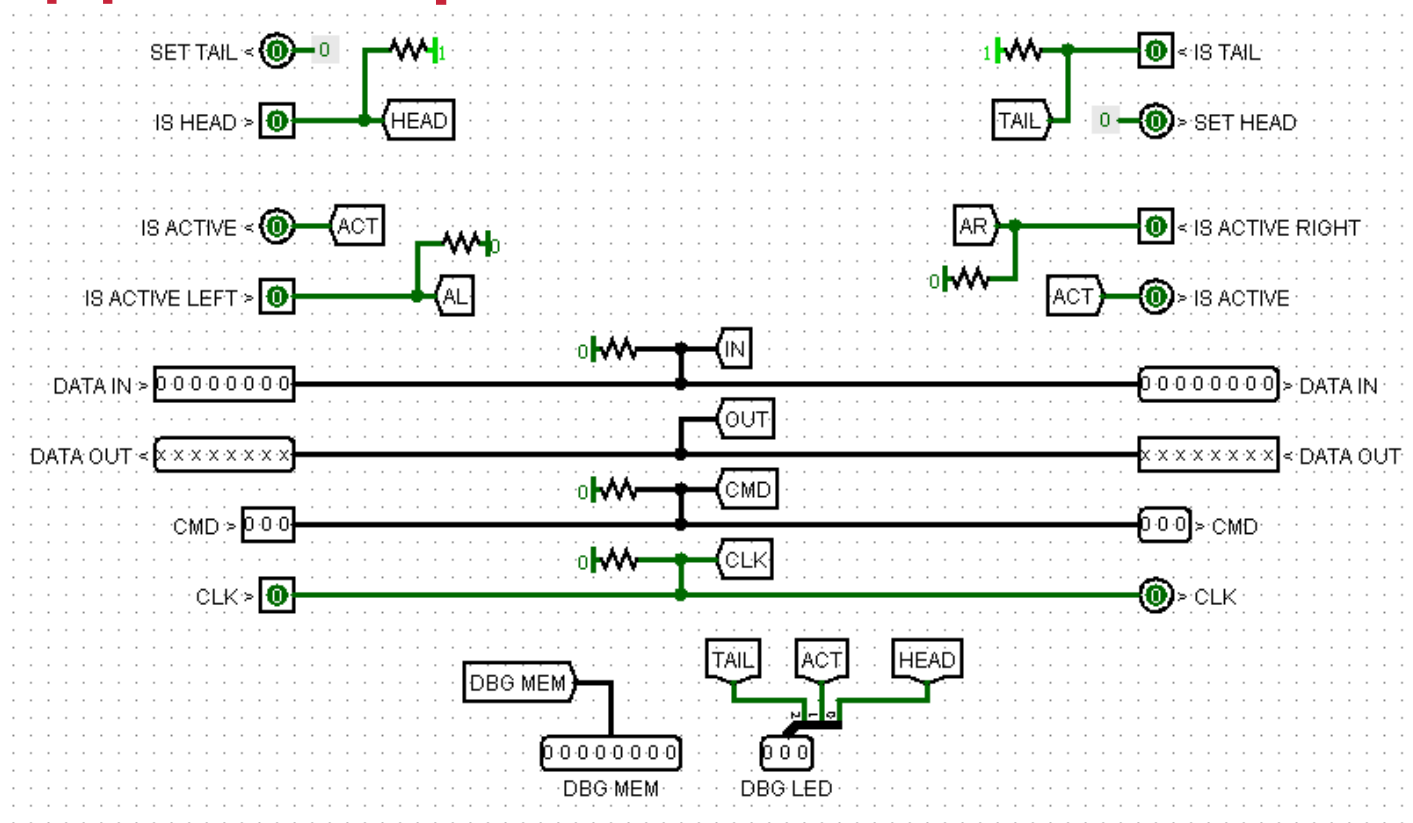
- Хранит 8 бит памяти и флаг активности
- Сквозная шина, последовательное подключение
- Видит окружение, чтобы переключать активность



# Автомат ячейки памяти



# Выходы микросхемы ячейки



# Входные сигналы автомата

- CMD0 – младший бит входа CMD
- SHIFT – на входе CMD команда сдвига
- RW – на входе CMD команда чтения или записи
- ARITH – на входе CMD команда инкремента или декремента
- ZERO – на входе CMD команда сброса (если CMD0 = 1)
- AR – справа активная ячейка
- AL – слева активная ячейка
- H – ячейка является головой цепочки (подключена к CPU)
- T – ячейка является хвостом цепочки
- Q – текущее состояние активности



# Выходные сигналы автомата

- COUNT и LOAD – сигналы на вход элемента-счетчика Logisim
- WRITE – открывает ключ для записи значения в счетчик
- OUT – открывает ключ для вывода значения из счетчика в шину
- АСТ – следующее состояние активности

# Формулы выходных сигналов

$$\text{WRITE} = \text{CMD0} \wedge \text{RW} \wedge \text{Q0}$$

$$\text{OUT} = \overline{\text{CMD0}} \wedge \text{RW} \wedge \text{Q0}$$

$$\text{LOAD} = (\text{CMD0} \wedge \text{ARITH} \wedge \text{Q0}) \vee (\text{CMD0} \wedge \text{RW} \wedge \text{Q0})$$

$$\text{COUNT} = \text{ARITH} \wedge \text{Q0}$$

# Функция возбуждения элементов памяти

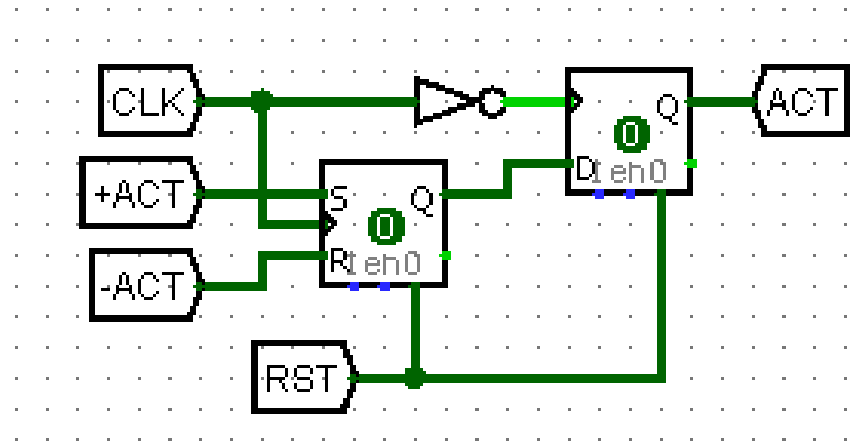
- При SHIFT=1:

$$D = (CMD0 \wedge AL \wedge \overline{Q}) \vee (\overline{CMD0} \wedge AR \wedge \overline{Q}) \vee \\ \vee (\overline{CMD0} \wedge \overline{H} \wedge Q) \vee (CMD0 \wedge T \wedge Q)$$

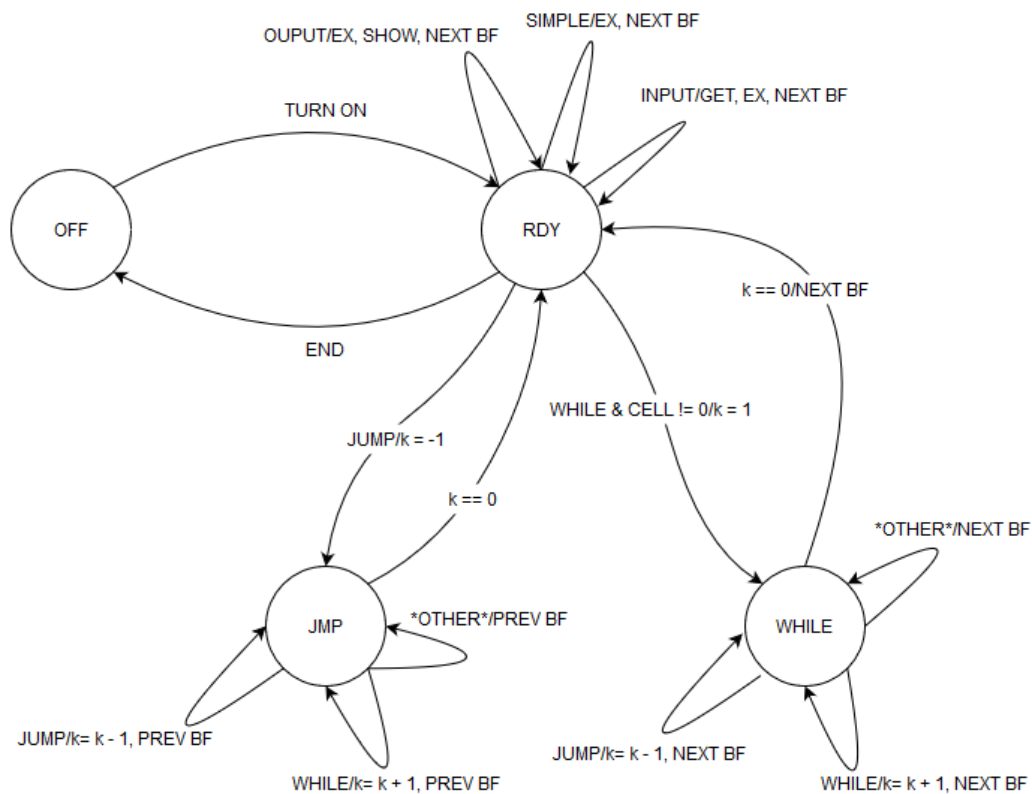
- При ZERO=1 и CMD0=1 на RST-вход счетчика и триггеров подается 1
- В остальных случаях D не меняется

# Особенности смены активности

- Новая активность ячейки D зависит от текущей активности ее соседей AL и AR
- MS-триггер: задержка смены состояния

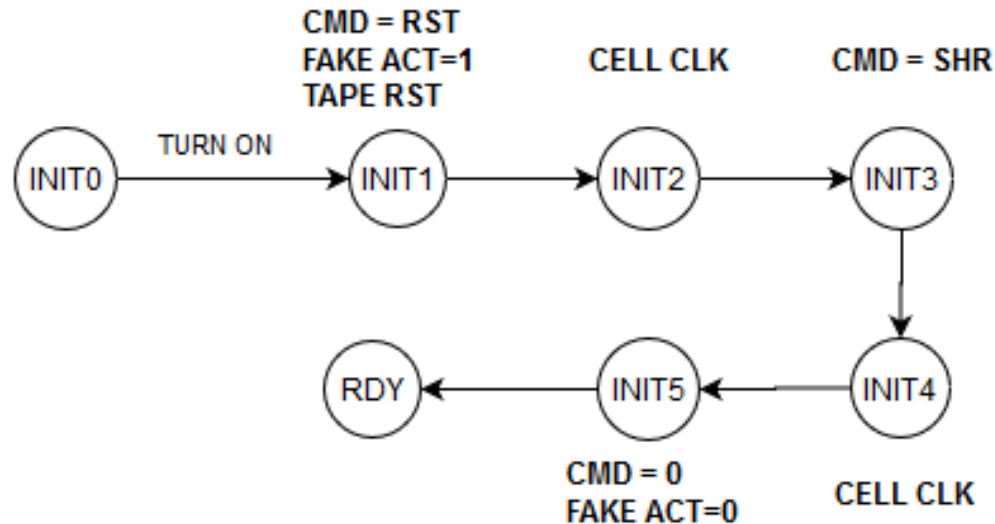


# Общая схема процессора



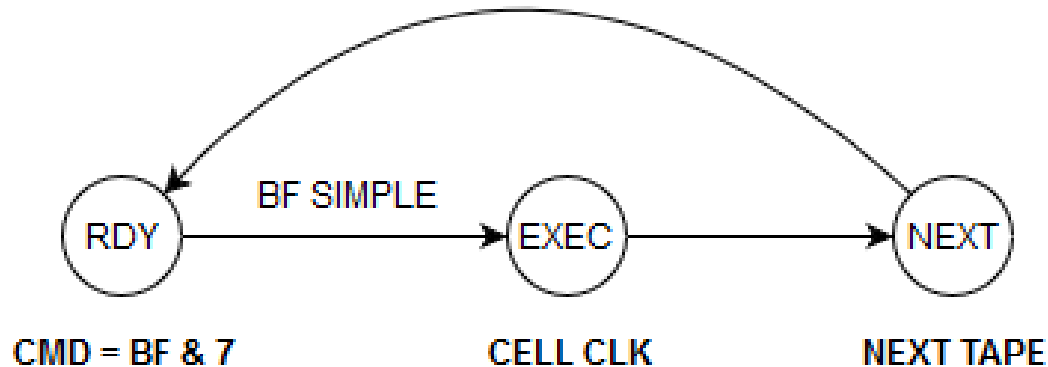
# Инициализация

- Сброс ячеек памяти и сдвиг вправо



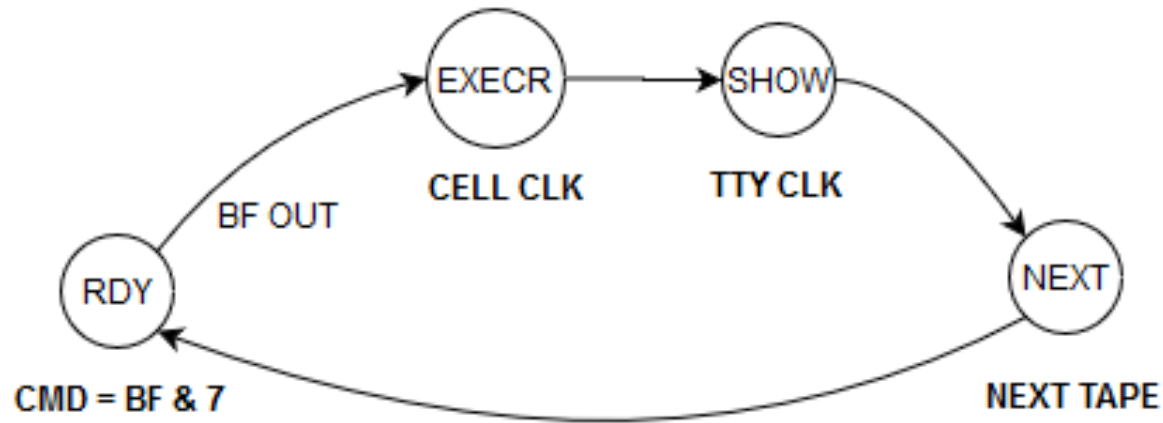
# Простые команды Brainfuck

- Инкремент, декремент, сдвиги – выполняются ячейкой



# Вывод в терминал

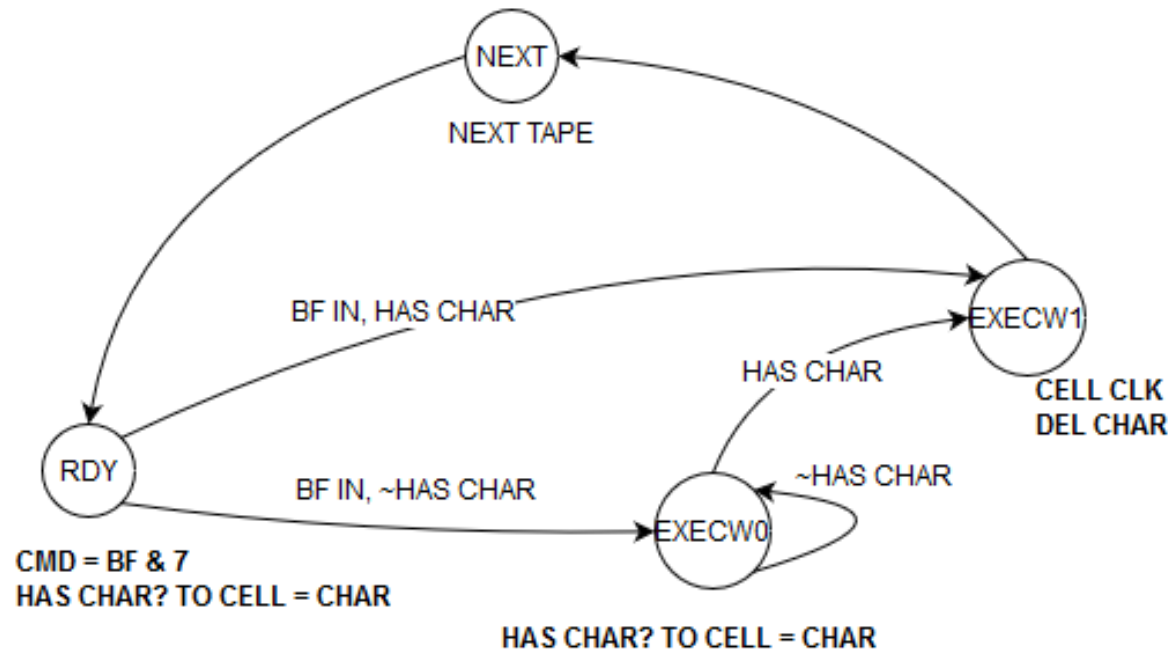
- Посылка тактового импульса в терминал после чтения из ячейки





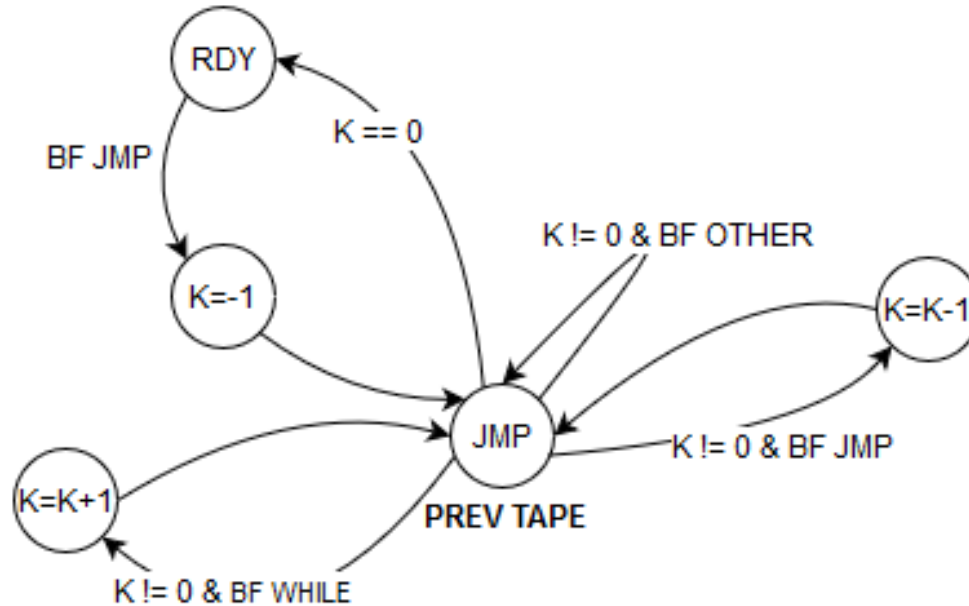
# Ввод с клавиатуры

- Ожидание символа если буфер пуст

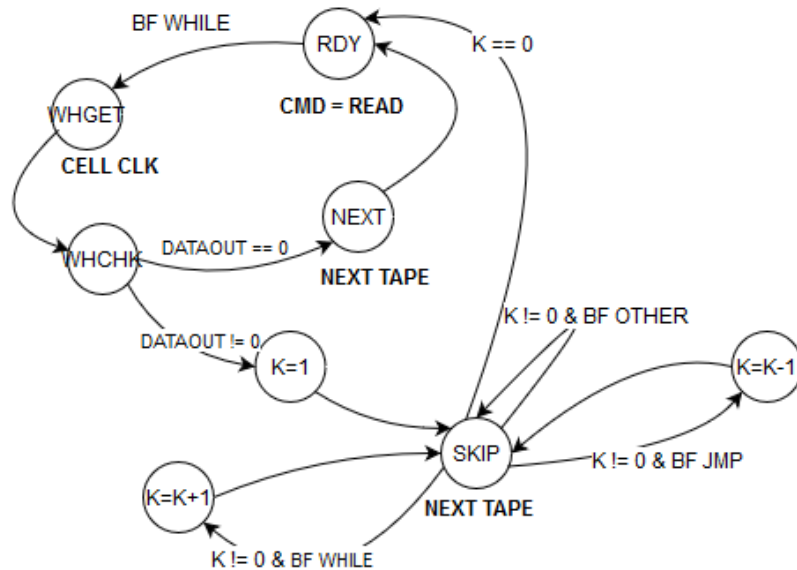


# Команда JUMP

- Проход назад по ленте до парной команды WHILE



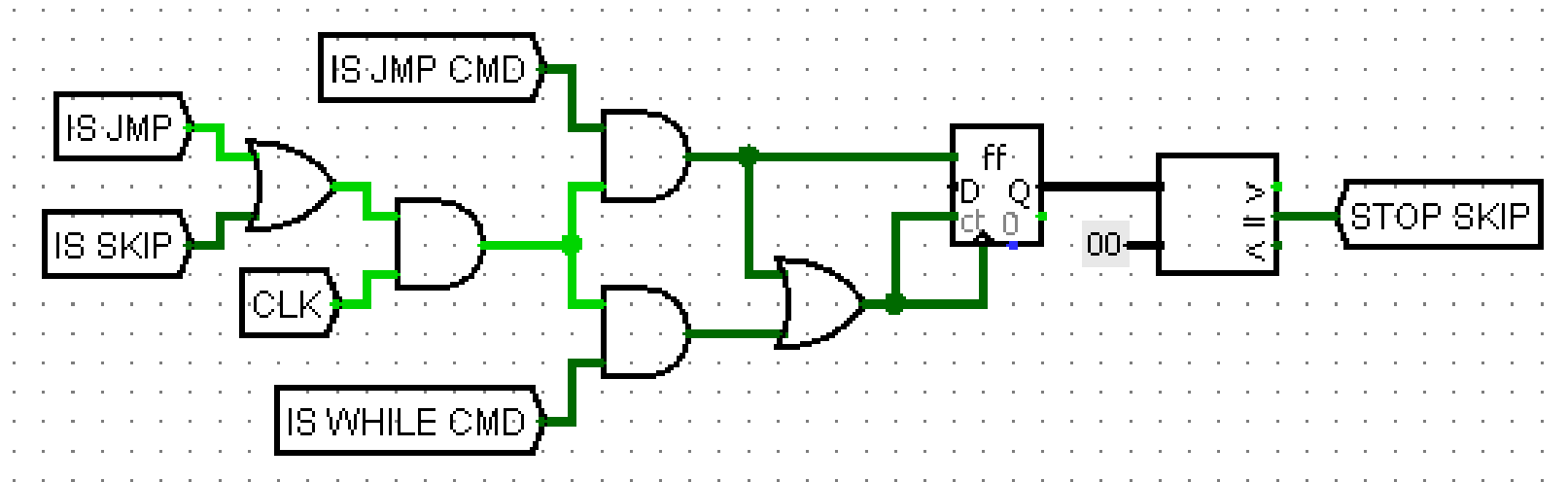
# Команда WHILE



- Чтение значения из текущей ячейки и проверка на 0
- Проход вперед по ленте за парную команду JUMP

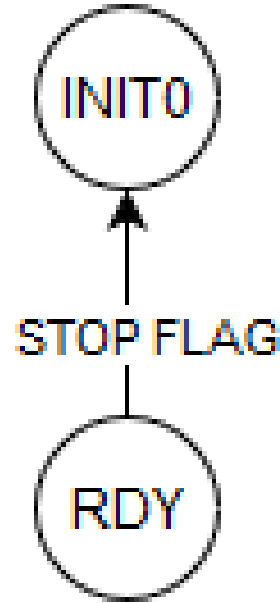
# Счетчик баланса JUMP/WHILE

- Счетчик Logisim, который считает встреченные команды JUMP и WHILE



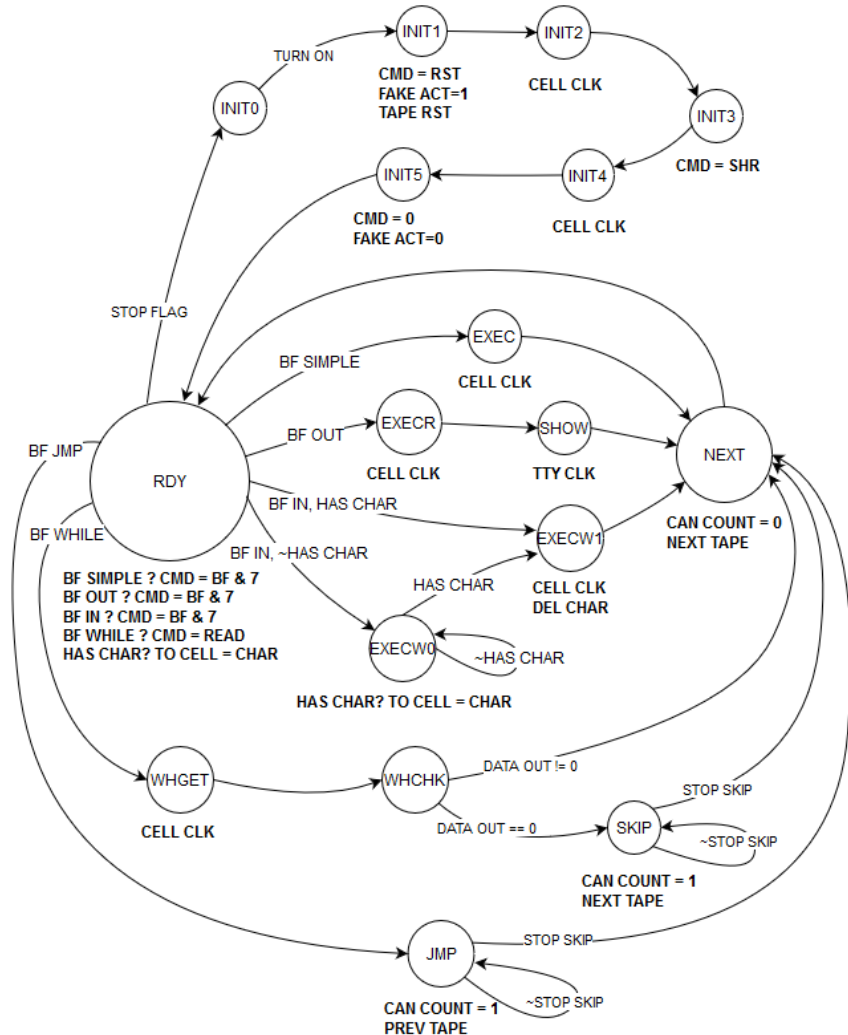
# Команда END

- Переводит автомат в исходное положение

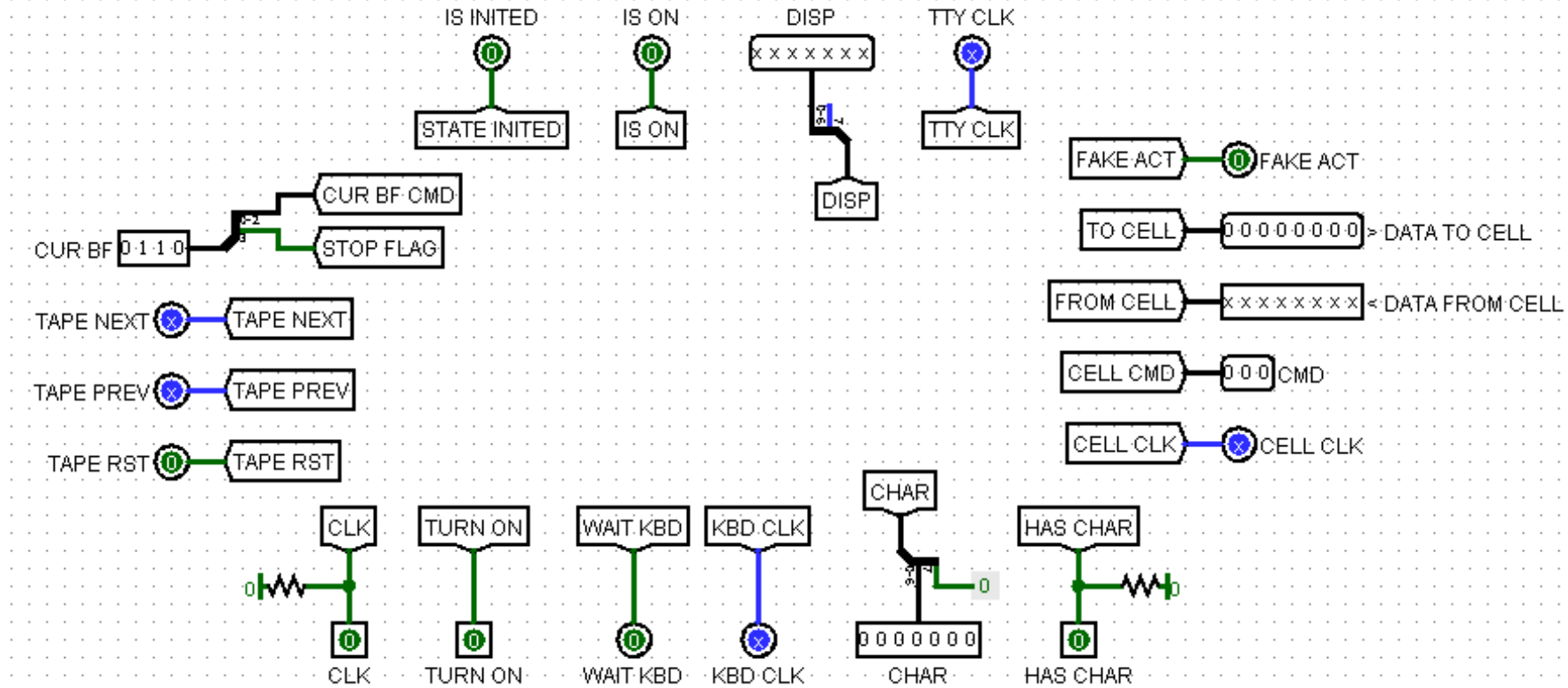


# ИТОГ

- 17 состояний
- 27 переходов
- 22 бита входных сигналов
- 20 бит выходных сигналов



# Выходы микросхемы процессора



# Входные сигналы автомата

- TURN ON – сигнал включения
- HAS CHAR – сигнал наличия символа в буфере клавиатуры
- CHAR (7 бит) – текущий символ клавиатурного буфера
- DATA OUT (8 бит) – значение, прочитанное из текущей активной ячейки
- STOP SKIP – сигнал счетчика скобочной последовательности о том, что последовательность команд WHILE-JUMP сбалансирована
- BF CMD (3 бита) – закодированная команда Brainfuck
- STOP FLAG – лента указывает на команду END



# Выходные сигналы автомата

- SET ACT – включает буферный D–триггер FAKE ACT позволяющий сделать активной головную ячейку при инициализации
- CLEAR ACT – выключает буферный D–триггер FAKE ACT
- TAPE RST – сигнал для перемотки ленты команд на начало
- CMD (3 бита) – команда для ячеек памяти, которая поступает на вход буферного регистра
- CELL CLK – посылка тактового сигнала в ячейки по шине
- TTY CLK – отправка тактового импульса в терминал
- DEL CHAR – сигнал удалить текущий символ из клавиатурного буфера
- NEXT TAPE – сигнал ленте перейти на следующую команду
- PREV TAPE – сигнал ленте перейти на предыдущую команду
- TO CELL (8 бит) – данные для ячейки памяти, которые поступают на вход соответствующего буферного регистра
- CAN COUNT – сигнал, разрешающий подсчет баланса скобочной последовательности WHILE-JUMP

# Формулы выходных сигналов (1/2)

- SET ACT = IS INIT1
- CLEAR ACT = IS INIT5
- TAPE RST = IS INIT1
- NEXT TAPE = IS  
NEXT  $\vee$  IS SKIP
- TTY CLK = IS SHOW
- DEL CHAR = IS  
EXECW1
- PREV TAPE = IS JMP
- CAN COUNT = IS JMP  
 $\vee$  IS SKIP

# Формулы выходных сигналов (2/2)

- "CELL CLK = IS INIT2  $\vee$  IS INIT4  $\vee$  IS EXEC  $\vee$  IS EXECR  $\vee$  IS EXECW1  $\vee$  IS WHGET
- TO CELL = CHAR если HAS CHAR  $\wedge$  (IS RDY  $\vee$  IS EXECW0), то есть условие открывает ключ из CHAR в TO CELL
- $$\text{CMD} = \begin{cases} \text{BF CMD, если IS RDY} \wedge \neg \text{IS LIKE JMP CMD} \\ \text{CMD\_RST, если IS INIT1} \\ \text{CMD\_SHR, если IS INIT3} \\ 0, \text{ если IS INIT5} \\ \text{CMD\_READ, если IS RDY} \wedge (\text{BF CMD} == \text{BF\_WHILE}) \end{cases}$$

# Функция возбуждения элементов памяти

- 17 состояний, невозможно построить формулу
- Декодер текущего состояния создает сигналы «IS состояние»
- Каждому состоянию соответствует битовая константа Logisim
- Константы с номерами состояний открываются ключами согласно таблице перехода

# Таблица переходов (1/3)

Условие ключа	Константа нового состояния
IS INIT0 & TURN ON	ST_INIT1
IS INIT1	ST_INIT2
IS INIT2	ST_INIT3
IS INIT3	ST_INIT4
IS INIT4	ST_INIT5
IS INIT5	ST_RDY
IS RDY & IS SIMPLE CMD	ST_EXEC
IS RDY & (BF CMD == BF_OUT)	ST_EXECCR

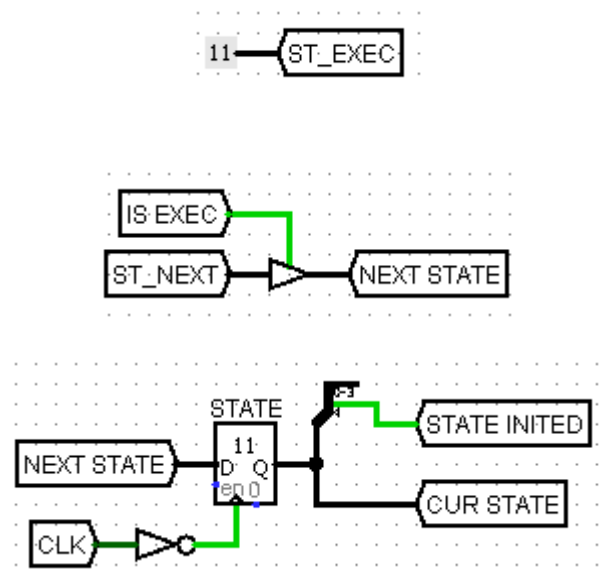
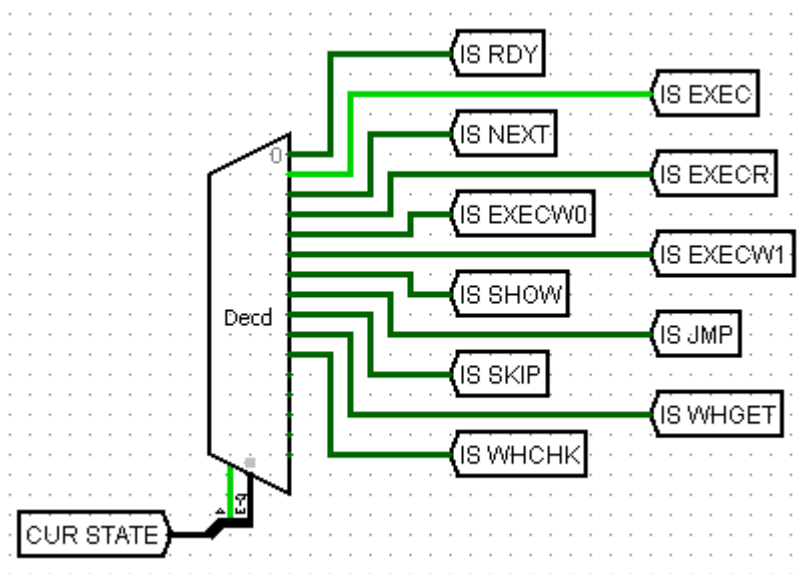
# Таблица переходов (2/3)

Условие ключа	Константа нового состояния
IS RDY & (BF_CMD == BF_IN) & HAS CHAR	ST_EXECW1
IS RDY & (BF_CMD == BF_IN) & ~HAS CHAR	ST_EXECW0
IS RDY & (BF_CMD == BF_WHILE)	ST_WHGET
IS RDY & (BF_CMD == BF_JMP)	ST_JMP
IS EXEC	ST_NEXT
IS EXECR	ST_SHOW
IS SHOW	ST_NEXT
IS NEXT	ST_RDY

# Таблица переходов (3/3)

Условие ключа	Константа нового состояния
IS EXECW0 & HAS CHAR	ST_EXECW1
IS EXECW1	ST_NEXT
IS WHGET	ST_WHCHK
IS WHCHK & CELL ZERO	ST_SKIP
IS WHCHK & ~CELL ZERO	ST_NEXT
IS SKIP & STOP SKIP	ST_NEXT
IS JMP & STOP SKIP	ST_NEXT
IS RDY & STOP FLAG	ST_INIT0

# Реализация схемы переходов (1/24)





Вопросы?