Лабораторная работа №3

Моделирование работы операционного автомата, выполняющего операции деления в прямом коде.

**Цель работы:** изучить структуру операционного автомата, на основе данной структуры создать модель операционного автомата, выполняющего операции деления чисел с восстановлением остатков, без восстановления остатков, машинное деление.

**Задача:** По представленным блок-схемам алгоритмов написать программу, протестировать на языке высокого уровня.

## Теоретическая часть

### Деление чисел с восстановлением остатков

Операция деления в ЭВМ выполняется в прямом коде. Это значительно упрощает комбинационные схемы вычислительных устройств. При делении правильных дробей возможно переполнение разрядной сетки в случае, когда делимое больше делителя. Признаком переполнения является появление единицы в знаковом разряде частного. Это ведет к искажению результата. Во избежание такой ситуации необходимо соблюдать условие: | *А* | < | *В* |, где *А —* делимое; *В —* делитель. Частное определяется путем деления модулей исходных чисел.

Знак частного при делении в прямом коде определяется как сумма по модулю 2 знаковых цифр делимого и делителя и присваивается частному в конце операции деления.

Пусть требуется разделить A на В с точностью до *i-го* разряда.

Тогда

 (1)

При любом значении i должно выполняться неравенство

 (2)

т. е. остаток от деления *(А-BYi)* должен быть меньше делителя умноженного на

2-1.

Преобразуем (2) к виду

 (3)

Обозначив *(А-BYi*) \* *2i=Ci*, получим

 (4)

Цифры частного определяются последовательно, начиная со стар­шего разряда.

В результате выполнения i циклов по­лучены старшие i разрядов частного, т. е. приближенное значение частного Yi. В следующем *(i+*1)-м цикле будет получено значение (i+1)-го разряда частного. Исходными данными для этого цикла являются Yi и Ci.

Цифра yi+1 может иметь одно из двух значений: 1 или 0. Если yi+1=0, то

 (5)

 (6)

т. е. в частном записывается 0 при условии

 (7)

Если *уi+1*= 1, то

 (8)

 (9)

или т. е. цифра частного равна 1, если выполняется условие

 (10) и (11)

После завершения *п-го* цикла мы получим n-значное частное Yn , вычисленное с недостатком Cn=(A-BYn) 2n , который равен остатку от деления *А* на *В,* сдвинутому влево на *п* разрядов.

Правило **деления с восстановлением** остатков формулируется следующим образом. Делитель вычитается из делимого и определяется знак нулевого (по порядку) остатка. Если остаток положительный, т. е. | А | > | В |, то в псевдознаковом разряде частного проставляется 1, при появлении которой .формируется при­знак переполнения разрядной сетки и операция прекращается. Если остаток отрицательный, то в псевдознаковом разряде частного запи­сывается 0, а затем производится восстановление делимого путем добавления к остатку делителя. Далее выполняется сдвиг восстанов­ленного делимого на один разряд влево и повторное вычитание дели­теля. Знак получаемого таким образом остатка определяет первую значащую цифру частного: если остаток положителен, то в первом разряде частного записывается 1, если отрицательный, то записывает­ся 0. Далее, если остаток положителен, то он сдвигается влево на 1 разряд и из него вычитается делитель для определения следующей цифры частного. Если остаток отрицателен, то к нему прибавляется делитель для восстановления предыдущего остатка, затем восстанов­ленный остаток сдвигается на 1 разряд влево и от него вычитается делитель для определения следующей цифры частного и т. д. до полу­чения необходимого количества цифр частного с учетом одного разря­да для округления, т. е. до обеспечения требуемой точности деления.

Таким образом, цифры частного получаются как инверсное значе­ние знаковых разрядов текущего остатка, которые принимают значе­ние 00 или 11. Однако при сдвиге остатка влево в знаковых разрядах может возникнуть сочетание 01. В некоторых случаях для того чтобы цифры частного формировались как прямое значение знакового раз­ряда текущего остатка, деление выполняют с инверсными знаками. При этом делимое передается в сумматор не прямым, а инверсным кодом, а на нулевом шаге выполняется операция «+B», вместо опе­рации «—*В».*

### Деление чисел без восстановления остатков

Деление чисел А и В без восстановления остатков отличается тем, что при получении отрицательного остатка необходимо алгебраически прибавить его с положительном делителем. Рассмотрим случай, когда Ci< 0.

Если не восстанавливать остаток, а сразу сдвинуть отрицательный остаток - C*i* на один разряд влево, то получим

 (12)

Результат в данном случае отличается от действительного на величину *.* Поэтому в качестве второго шага необходимо произвести коррекцию результата на эту величину;

 (13)

В результате получаем требуемую величину последующего остатка Ci+1 за 2 шага.

Таким образом, чтобы определить следующую цифру частного, необходимо сдвинуть текущий остаток влево на один разряд, а затем алгебраически прибавить к нему модуль делителя, которому припи­сывается знак, противоположный знаку текущего остатка. Знак полу­ченного таким образом следующего остатка и определяет следующую цифру частного: если остаток положительный, то в частном записы­вается 1, если отрицательный—записывается 0. Операция сдвигов и алгебраических сложений повторяется до тех пор, пока в частном не получится требуемое количество цифр.

Деление чисел во всех ЭВМ производится по способу без восстановления остатков – это значительно повышает производительность вычислительных устройств:

1. упрощает схему управ­ления процессом деления,
2. увеличивает быстродействие ЭВМ, так как длительность операции деления без восстановления остатков равна минимальной длительности операции деления с вос­становлением остатков.

При выполнении операции деления результат получится одина­ковым, если сдвигать остатки от деления влево либо делитель вправо. Следовательно, возможны две схемы выполнения деления:

1. деление без восстановления остатков со сдвигом делителя вправо;

2. деление без восстановления остатков со сдвигом влево.

Для реализации первого варианта необходимы 2n-разрядный ре­гистр делителя со сдвигом вправо, 2n-разрядный сумматор, (n+1)-разряд­ный регистр частного со сдвигом влево.

Для реализации второго варианта необходимы: n-раз­рядный регистр делителя; (n+1)-разрядный регистр частного со сдвигом влево; *п - или (п* + 1)-разрядный сумматор со сдвигом влево и схема управления. Сумматор производит сдвиг текущего остатка влево и алгебраическое сложение его с делителем.

### Деление чисел в машинах с плавающей запятой

Если числа A и В заданы в нормальной форме, то их частное будет равно

 (14)

где *а* и *b —* мантиссы, а m1 и m2 — порядки соответственно чисел A и В. Отсюда следует, что операция деления в машинах с плавающей запятой выполняется в пять этапов.

1. Определение знака частного путем сложения по модулю 2 знаковых цифр мантисс операндов.
2. Деление модулей мантисс операндов по правилам деления чисел с фиксированной запятой.
3. Определение порядка частного путем вычитания порядка делителя из порядка делимого.
4. Нормализация результата и его округление.
5. Присвоение знака мантиссе результата. Два первых этапа полностью совпадают с этапами деления чисел с фиксированной запятой. Третий этап представляет собой обычное сло­жение в инверсных кодах.

При делении нормализованных чисел денормализация результата возможна только влево и только на один разряд. Это обусловлено тем, что мантисса любого нормализованного числа лежит в пределах

 (15)

Тогда наименьшая и наибольшая возможные величины мантиссы частного равны соответственно

 (16)

т. е. мантисса частного лежит в пределах

 (17)

Поэтому на четвертом этапе может возникнуть необходимость нор­мализации мантиссы частного путем ее сдвига вправо на один разряд и увеличения порядка частного на единицу. Если же перед делением сдвинуть делимое на один разряд вправо, то на 4-м этапе может по­требоваться нормализация результатов влево на 1 разряд.

При выполнении третьего этапа порядок частного может оказаться больше допустимого, т. е. произойдет переполнение разрядной сетки, которое расценивается как аварийная ситуация. Может быть также получен порядок частного, который меньше допустимого. Если на втором этапе вычислено частное , то на четвертом этапе при сдвиге частного вправо его порядок должен быть увеличен на еди­ницу. При этом, во-первых, возникло ли переполнение разрядной сетки порядка или нет, во-вторых, будет ли порядок частного меньше допустимого значения.

Структурная схема операционного устройства выполняющего операцию деления чисел в дополнительном и обратном коде.



# Рис. 1

На Рис.1 представлена структурная схема операционного автомата, выполняющего операцию деления чисел в прямых кодах, где представлено: ЗрА –знаковый разряд числа А, RgAпр – регистр для хранения модуля числа А в прямом коде, RgAк – регистр для хранения числа А в коде, ЗрВ – знаковый разряд числа В, RgВпр – регистр для хранения модуля числа В в прямом коде, RgВк – регистр для хранения числа В в коде,  - сумматор, Кор- сумматор корректор, Зр Z –знаковый разряд числа Z, Rg Zк – регистр для хранения результата Z в коде, Rg Zпр – регистр для хранения результата Z в прямом коде. Знаковый разряд частного Зн Z определяется на сумматоре по модулю 2. Входными величинами, которого являются знаковые разряды - Зн А и Зн В. Если операнды имеют одинаковые знаки, то знак частного положительный, если разные, то знак отрицательный.

Блок-схема алгоритма деления без восстановления остатков

1

**НАЧАЛО**

###### А, В

###### С = А - В

###### С ≥ 0

**Запись 1 в разряд**

**частного**

**Сдвиг влево С на 1 раз.**

###### С = С - В

**Запись 0 в разряд**

**частного**

**Сдвиг влево С на 1 раз.**

###### С = С + В

###### ПР

**⎜Z ⎜ З.р Z**

**конец**

##### ДА

##### нет

##### нет

##### ДА

2

3

4

5

6

7

8

9

10

11

12

13

# Рис. 2

Работа алгоритма деления чисел без восстановления остатков в прямом коде.

Блок 1 алгоритма является начальным. В блоке 2 алгоритма осуществляется ввод чисел А и В в десятичной системе счисления, где число А это - делимое, а число В это - делитель. В этом же блоке происходит перевод чисел А и В в двоичную систему счисления. Число В (делитель) будет представлено положительном в прямом коде, так и отрицательном в дополнительном коде. Число А будет положительным в прямом коде.

В блоке 3 алгоритма вычисляется разность чисел А и В. Переменной С присваивается результат разности по команде: С = А – В. В блоке 4 алгоритма анализируется разность чисел А и В – число С. Если число С больше нуля (С ≥ 0), то в блоке 5 алгоритма формируется разряд частного. Записывается единица в очередной разряд частного. В блоке 6 алгоритма происходит сдвиг разрядов числа С на один разряд влево, при этом справа к остатку С приписывается очередной разряд числа А. Крайний левый разряд числа С при этом теряется. В блоке 7 алгоритма вычисляется разность между числами С и В. Переменной С присваивается результат разности по команде С = С – В. Если число С меньше нуля (С ≤ 0), то в блоке 8 алгоритма формируется разряд частного. Записывается значение нуля в очередной разряд частного. В блоке 9 алгоритма происходит сдвиг разрядов числа С на один разряд влево. Очередной разряд числа А сносится к числу С и приписывается в крайний правый разряд. Крайний левый разряд числа С при этом теряется. В блоке 10 алгоритма вычисляется сумма между числами С и В. Переменной С присваивается результат суммы по команде

С = С + В.

В блоке 11 алгоритма анализируется признак получения всех разрядов частного - ПР. Если не все разряды частного получены - выход НЕТ, то осуществляется переход на блок 4 алгоритма для формирования очередного разряда частного. Если все разряды частного получены – вход ДА, при этом все разряды делимого учтены, то происходит выдача результата Z в виде модуля числа ⎜Z ⎜ и знакового разряда (знака частного) - З.р Zв блоке 12 алгоритма. Блок 13 алгоритма является конечным.

Чтобы определить следующую цифру частного необходимо сдвинуть текущий остаток влево на один разряд, а затем алгебраически прибавить к нему модуль делителя, которому приписывается знак, противоположный по знаку текущего остатка. Знак полученного таким образом следующего остатка и определяет следующую цифру частного, если остаток положительный, то в частном записывается 1, если остаток отрицательный, то в частном записывается 0. Операция сдвигов и алгебраических сложений повторяется до тех пор, пока в частном не получится требуемое количество цифр.

Если при делении чисел все разряды частного получены, но при этом все разряды делимого учтены, а полученный остаток равен отрицательному числу, то в этом случае к отрицательному остатку необходимо прибавить прямой код делителя. Остаток всегда должен быть нулю.

# Блок-схема алгоритма с восстановлением остатков

1

**НАЧАЛО**

2

###### А, В

Работа алгоритма деления чисел с восстановления остатков в прямом коде.

**Восстановление остатка**

С = С + В

**Запись 0 в разряд**

**частного**

###### С = С - В

**Запись 1 в разряд**

**частного**

**Сдвиг влево С на 1 раз.**

6

12

11

10

9

8

7

5

4

3

##### ДА

##### нет

##### нет

##### ДА

**конец**

**⎜Z ⎜ З.р Z**

###### ПР

###### С ≥ 0

###### С = А - В

# Рис. 3

Блок 1 алгоритма является начальным. В блоке 2 алгоритма осуществляется ввод чисел А и В в десятичной системе счисления. В этом же блоке происходит перевод чисел А и В из десятичной в двоичную систему счисления.

В блоке 3 алгоритма вычисляется разность между числами А и В. Переменной С присваивается результат разности по команде: С = А – В. В блоке 4 алгоритма анализируется результат разности чисел А и В – число С.

Если число С больше нуля (С ≥ 0), то в блоке 5 алгоритма формируется разряд частного. Записывается единица в очередной разряд частного. В блоке 6 алгоритма происходит сдвиг разрядов числа С на один разряд влево. Крайний левый разряд числа С при этом теряется, но справа приписывается очередной разряд числа А. В блоке 7 алгоритма вычисляется разность между числами С и В. Переменной С присваивается результат разности по команде С = С – В.

Если число С меньше нуля (С ≤ 0), то в блоке 8 алгоритма формируется разряд частного в связи с этим записывается значение нуля в очередной разряд частного. В блоке 9 алгоритма восстанавливается остаток – С. вычисляется сумма между числами В и С. Переменной С присваивается результат суммы по команде: С = С + В. С выхода блока 9 алгоритма осуществляется переход на блок 6 алгоритма.

В блоке 11 алгоритма анализируется признак получения всех разрядов частного ПР. Если не все разряды частного получены - выход НЕТ, то осуществляется переход на блок 4 алгоритма для формирования очередного разряда частного. Если все разряды частного получены – вход ДА, с учетом всех разрядов числа А, то происходит выдача результата Z в виде модуля числа ⎜Z ⎜ и знакового разряда (знака частного) - З.р Zв блоке 12 алгоритма. Блок 13 алгоритма является конечным.

Для определения следующей цифры частного необходимо выполнить ряд операций:

1. Если остаток положителен С ≥ 0, то записывается 1 в разряд частного.
2. Если остаток отрицателен С < 0, то в разряд частного записывается 0 и при этом происходит восстановление делимого путем добавления к отрицательному остатку положительного делителя для восстановления предыдущего остатка, затем восстановленный остаток сдвигается на 1 разряд влево и от него вычитается делитель для определения следующей цифры частного и т.д.

Таблица 1

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Знак  остатка | Знак  делителя | Операция | Значение очередной цифры частного |
| + | + | вычитание | 1 |
| + | - | сложение | 0 |
| - | + | сложение | 0 |
| - | - | вычитание | 1 |

Пример 1. Выполнить операцию деления чисел А и В без восстановления остатков.

А = 30; В = 3. ВПР = 0.11

ВДП = 1.01

АПР = 0.11110

АПР + 0.11110 Z = 0.1010 2 = 1010

ВДП 1.01

С >0 0.00

Сдвиг + 0.01 Зр Z = Зр А ⊕ Зр В

ВДП 1.01 Зр Z = 0 ⊕ 0 = 0

С<0 1.10

#### Сдвиг + 1.01

ВПР 0.11

С>0 0.00

Сдвиг + 0.00

ВДП 1.01

С<0 + 1.01

ВПР 0.11

Ост 0.00

Пример 2. Выполнить операцию деления чисел А и В c восстановлением остатков.

А = -45; В = 5. ВПР = 0.101

ВДП = 1.011

АПР = 0.101101

АПР + 0.101101 Z = 1.1001 2 = -910

ВДП 1.011

С ≥0 0.000

Сдвиг 0.001 Зр Z = Зр А ⊕ Зр В

ВДП +1.011 Зр Z = 1 ⊕ 0 = 1

С<0 1.100

#### ВПР + 0.101

Восст. 0.001

Сдвиг  0.010

ВДП  + 1.011

С<0 1.101

ВПР + 0.101

Восст. 0.010

Сдвиг 0.101

ВДП + 1.011

Ост 0.000

### Блок-схема алгоритма машинного деления чисел с фиксированной запятой

1

**начало**

2

###### А, В

3

###### С = А - В

4

###### i = 0

5

**0**

**1**

###### Зр. С

9

**ПП = 0**

**Z0 = 0**

###### ПП = 1

6

10

**C = C + В**

Восст. остатка

7

**Z0 = 1**

11

**Сдвиг влево**

**С на 1 разряд**

12

8

С = С – В

###### i =1

Авар. останов

13

**1**

###### З.р С

Zi = 0

14

15

**0**

Zi = 1

16

С = С + В

**Восст. остатка**

17

**Сдвиг влево С на 1 разряд**

20

i = i + 1

18

**С = С – В**

###### ПР

19

**да**

**нет**

21

**конец**

Рис. 4

Работа алгоритма машинного деления чисел с фиксированной запятой.

Блок 1 алгоритма является начальным. В блоке 2 алгоритма происходит ввод чисел А и В в десятичной системе счисления. В этом блоке осуществляется перевод из десятичной системы счисления в двоичную с учетом знакового разряда. В блоке 3 алгоритма вычисляется остаток – С. Переменной С присваивается результата разности между числами А и В по команде: С = А – В. В блоке 4 алгоритма переменной I – счетчика количества разрядов частного, присваивается значение нуля I = 0. В блоке 5 алгоритма анализируется знаковый разряд остатка – С (разности между числами А и В). Если знаковый разряд Зр. С равен единице т.е. отрицательный - выход **1**, то осуществляется переход на блок 9 алгоритма. Если знаковый разряд Зр. С равен нулю т.е. положительный - выход **0**, то происходит переход на блок 6 алгоритма. В блоке 6 алгоритма признаку переполнения ПП присваивается значение единицы по команде: ПП = 1. В блоке 7 алгоритма псевдоразряду Z0 присваивается значение единице по команде: Z0 =1. В блоке 8 алгоритма формируется сигнал Аварийного останова. Эта ситуация возникает тогда, когда делимое больше делителя А > В, в этом случае операция деления прекращается и вырабатывается Авар. останов.

В блоке 9 алгоритма признаку переполнения ПП и псевдоразряду Z0 присваивается значение нуля по командам: ПП = 0, Z0 = 0. В блоке 10 алгоритма переменной С присваивается сумма чисел С и В тем самым восстанавливается значение остатка С. В блоке 11 алгоритма формируется сдвиг влево на один разряд остатка С. В блоке 12 алгоритма вычисляется разность между остатком С и делителем В, результат присваивается переменной С: по команде С = С – В.

В блоках 13 – 19 алгоритма формируется цикл, в результате которого поразрядно вычисляются значащие разряды частного. В результате выполнения команд в цикле формируется один разряд частного. Количество разрядов частного (К – коэффициент степени точности) задается пользователем. Если скажем, степень точности К равно восьми, то процесс вычисления разрядов частного будет выполняться до девятого разряда. Последний разряд, в нашем случае девятый, анализируется. Если он равен нулю, то выполняется операция усечения результата. В этом случае отбрасываются все разряды частного, начиная с девятого. Если девятый разряд равен единице, то вначале выполняется операция округления результата. К восьмому разряду прибавляется единица, а затем выполняется операция усечение результата.

В блоке 13 алгоритма анализируется знаковый разряд остатка С - Зр. С. Если он равен нулю – выход **0,** то осуществляется переход на блок 15 алгоритма. Если знаковый разряд равен единице – выход **1**, то очередному разряду частного Zi присваивается значение единицы: по команде Zi = 1 - блок 14 алгоритма. В блоке 15 алгоритма разряду частного Zi присваивается значение нуля по команде: Zi = 0. В блоке 16 алгоритма переменной С присваивается значение суммы остатка С и делителя В по команде: С = С + В. В блоке 17 алгоритма выполняется операция сдвига влево остатка С на один разряд. В блоке 18 алгоритма переменной С присваивается разность чисел С и В по команде: С = С – В. В блоке 19 алгоритма анализируется признак получения всех разрядов частного с учетом степени точности – К. Если не все разряды частного получены – выход **НЕТ**, то осуществляется переход на блок 20 алгоритма, в котором к текущему значению счетчика разрядов i прибавляется единица по команде:

i = i + 1.Если результата получен с указанной точностью – выход **ДА**, то происходит переход на блок 21 алгоритма, который является конечным.

Пример

А=3; В=5 степень точности - К = 5 деление необходимо производить до 6 разряда

АПР = 0.011 ВПР = 0.101

ВДП = 1.011

АПР + 0.011 ПП = 0

ВДП 1.011 Z0 = 0

С<0 1.110 Z = 0,100110

ВПР + 0.101

Восст. 0.011

После операции усечения и округления окончательно получаем результат

Z = 0,10011 =

19/32 = 19/32

погрешность

результата

равна

**Δ** = 3/5 – 19/32 =

1/160 = 0,00625

Сдвиг + 0.110

ВДП 1.011

С>0 0.001

Сдвиг 0.010

Вдп + 1.011

С<0 1.101

ВПР + 0.101

Восст. 0.010

Сдвиг 0.100

ВДП + 1.011

С<0 1.111

ВПР + 0.101

Восст. 0.100

Сдвиг 1.000

ВДП + 1.011

С>0 0.011

Сдвиг 0.110

ВДП + 1.011

С>0 0.001

Сдвиг 0.010

ВДП + 1.011

С<0 1.101

Навыки в обращении с двоичными числами.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| К | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| 2К | 1 | 2 | 4 | 8 | 16 | 32 | 64 | 128 | 256 | 512 | 1024 | 2048 | 4096 |

1. 100000…0 = 2К  10000 = 24 =16

#### К нулей

1. 1111111…1 = 2К –1 11111 = 25 – 1 = 31

К единиц

1. а5а4а3а2а1 000000…0 = а \* 2К

малое число К нулей

11010000 = 1101 \* 24 = 13 \* 16 = 208

1. а5а4а3а2а1  000000…0 b5b4b3b2b1 = a \*2К + b

малое число b

малое число а

К разрядов

1010000110 = 101 \*27 + 110 = 5 \* 128 +6 = 646

чтение двоичных дробей

1. А = 0,0000…001 = 2 –n 0,00001 = 2 –5 = 1/32

n – 1 нулей 4 нуля

1. А = 0,1001…1 = А10 /2 n А = 0,101101 = 45/26 = 45/64

n - разрядов

Совмещенный алгоритм деления чисел в прямых кодах.

1

**начало**

2

**0**

**1**

**ЦД**

4

**да**

3

**ВС осТ**

**нет**

**Машинное**

**деление**

6

5

**Деление без восстановления остатков**

**Деление с восстановлением остатков**

7

**|Z|, З.р.Z**

8

**конец**

#### Рис.5

На Рис.5 обозначено: ЦД – признак целочисленного деления; если ЦД = 0, то происходит выполнение операции деления по алгоритму машинного деления чисел, процесс выполняется до тех пор, пока не будет получено необходимое количество разрядов частного, если ЦД = 1, то необходимо сделать выбор алгоритмов деления: с восстановлением остатков или без восстановление остатков. ВС ОСТ - условие выбора алгоритмов деления. Если ВС ОСТ равен нулю, то операция деления осуществляется с помощью алгоритма деления с восстановлением остатков, если ВС ОСТ равен единице, то выполняется алгоритм без восстановления остатков.

**2. Задание**

1. Составить программу на языке высокого уровня по представленным блок-схемам алгоритмов:

* деление без восстановления остатков Рис.2
* деление с восстановлением остатков Рис.3
* машинное деление Рис.4
  1. Совмещенный алгоритм деления чисел в прямых кодах (Рис.5).
  2. Промоделировать (тестировать) программы на ПЭВМ.
  3. Проанализировать результаты выполнения программ.

**3. Содержание отчета**

Отчет должен содержать:

* Титульный лист;
* Задание;
* Описание переменных, используемых в программе;
* Блок-схемы алгоритмов;
* Описание работы алгоритмов;
* Тексты программы;
* Результаты выполнения работы программ.

###### Контрольные вопросы

1. В каких кода проще всего выполнять операцию деления.
2. Какие способы деления чисел с фиксированной запятой вам известны.
3. Как осуществляется работа алгоритма деления чисел с фиксированной запятой без восстановления остатков.
4. Назовите особенности работы алгоритма деления чисел с восстановлением остатков с фиксированной запятой.
5. При выполнении какой операции происходит восстановление остатков при делении чисел. Как это осуществляется в операционном автомате (рис.1) и в алгоритме.
6. Как определяется очередная цифра частного при делении чисел с восстановлением остатков.
7. Укажите главные отличия алгоритмов деления чисел с восстановлением остатков и без восстановления остатков.
8. По какому способу производится деление в современных ЭВМ. Чем это вызвано, на какие характеристики вычислительной машины это влияет и каким образом.
9. При каком условии выполняется машинное деление. Что является признаком выполнения машинного деления в ЭВМ.
10. Что такое степень точности. Как осуществляются операции округления и усечения результата.
11. Как формируются разряды частного. По какому признаку происходит выход из цикла при формировании разрядов частного.
12. Что такое переполнение разрядной сетки частного и как оно определяется.
13. Что такое псевдоразряд Z0 и какие значения он принимает.
14. Назовите основные принципы построения операционного автомата для выполнения операции деления двоичных чисел.
15. Поясните назначение узлов операционного автомата при выполнении операции деления двоичных чисел с фиксированной запятой (рис. 1).
16. Как определяется знаковый разряд результата при делении чисел с фиксированной запятой.

**Библиографический список**

1. Карцев М.А. Арифметика цифровых машин. –М.: Наука. 1969. – 575 с.
2. Самофалов К.Г., Романкевич А.М., Валуйский В.Н. Прикладная теория цифровых автоматов. – Киев: Высш. шк., 1987 – 374 с. : ил.
3. Савельев А.Я. Прикладная теория цифровых автоматов. –М.: Высш. шк., 1987. – 271 с: ил.
4. Каган Б.М. Электронные вычислительные машины и системы. – М.: Энергия 1979. - 528 с.
5. Майоров С.А., Новиков Г.И. Принципы организации цифровых машин. – Л.: Машиностроение. 1974. – 431 с.
6. Поспелов Д.А. Арифметические основы вычислительных машин дискретного действия. – М.: Высш. шк. 1970. – 307 с.
7. Соловьев Г.Н. Арифметические устройства ЭВМ. – М.: Энергия. 1978. –177 с.
8. Сергеев Н.П., Вашкевич Н.П. Основы вычислительной техники: Учеб. пособие для электротех. спец. вузов. – М.: Высш. шк., 1988. – 311 с.: ил.
9. Преснухин Л.Н., Нестеров П.В. Цифровые вычислительные машины. – М.: Высш. шк. 1981, - 511 с.