## задачи на вещественные числа (не затрагивая прогу)

- 1. перечислите все необычные состояния вещественные числа float типа, когда они достигаются. на примере real32, real64
  - (a) NaN:sNaN и qNaN (quit NaN, signing NaN)
  - (b)  $+\inf$ ,  $-\inf$ ,
  - (c) +0, -0

пример в half precision

2. заполните табличку числом разрядов

стандарт	размер	бит знака	порядок	мантисса	bias
half precision	16	1	5	10	15
single precision	32	1	8	23	127
double precision	64	1	11	52	2047
quad precision	128	1	15	112	32767
extended precision	80	1	15	64	32767

- 3. как громкий NaN (sNaN) переделать в тихий NaN (qNaN): Старший бит мантисы поставить на 1
- 4. что выдаст sqrt(-1.0f) ;;C код лучший ответ sNaN так как qNaN ставит только программист по своему усмотрению ответ NaN
- 5. В каких случаях float может считаться денормализованным если число  $1.0*2^{bias}$  пример в половинной точности  $2^{-15}$ , хоть само число ещё вроде можно представить но так как все нули это 0, то мы будем записывать уже денормализованное число, те E=0 а старший бит Мантиссы есть 1 а не 1/2

ещё раз  $2^{-15}$  будет записано как 0 00000 10 0000 00000 числа меньше также

6. переведите в число единичной точности

+0:00000000

86.125

- (a)  $86.125_10 = 1010110.001_2 = 1.010110001_2 * 2^6$ ,
- (b) bias =  $2^{8-1} 1 = 127$ ,  $E = 6 + 127 = 133 = 10000101_2$
- (c) итого запись:  $0|10000101|01011000100000000000000_2 = 42AC4000_{16}$

## 196.75

приведу способ быстро проверить себя убедившись что числа действительно так хранятся в ассемблере, заодно закинув макросы:

```
include console.inc
include helpful.inc

.data
    pr real4 196.75
.code
Start:
    outbin pr
    newline
    outhex pr
    exit
end Start
```

вспоминаем как нас научил Алексеев:

 $\frac{1}{3}$ 

снова получили в остатке 1 значит мы зациклись получили запись  $0.01010101(01)_2 = 1.01(01) * 2^{-2}$   $E = -2 + 127 = 125 = 01111101_2$ 

 $-0 = 80000000_{16}$ 

 $20 * 2^{-128} = 1.01_2 * 2^4 * 2^{-128}$  порядок = -124: -124+127=3

7. сложите два числа half precision:

890.5 + 10.5625

окомментируйте все сдвиги поэтапно

переведём числа в биты:

 $890.5 = 1.1011110101_2 * 2^9 = 0.11000 10.1111 0101_2$  (a)

 $10.5625 = 1.0101001_2 * 2^3 = 0\ 10010\ 01\ 0100\ 1000_2\ (\dot{b})$ 

разница между экспонентами  $11000_2$  и  $10010_2=6$ 

сдвигаем мантиссу числа (b) на 6 стандарт IEEE-754 требует чтобы операции происходили с большей точностью

$$1.1011110101000$$
 (a)

$$0.0000010101001$$
 (b)

$$1.1100001010001$$
 (a+b)

1.1100001010001 - нормализуем (уже нормализовано экспонента остаётся как у (а)) округляем на лекциях мы рассматривали стандартное банковское к ближайшему чётному 1100001010 0 - первые 10 чисел после точки и 11 число  $00 \to 0$ 

получится число:  $0\ 11000\ 1100001010 = 901$ 

8. решите уравнение считая что числа округление банковское single precision 98.3125+X=98.3125

 $98.3125 = 1100010.0101 = 1.1000100101 *2^6$ 

несложно понять что искомый X по модулю меньше  $0.00000000000000000000001_2*2^6(23$  знака после точки) так как иначе мы бы увидели это в мантиссе после сложения

так как округление банковское а последний разряд 0 то при любом исходе округляться будет в меньшую сторону -23+6=-17  $\rightarrow$ 

$$-2^{-17} < X < 2^{-17}$$

## НЕРАВЕНСТВА СТРОГИЕ!!

решите это же самое уравнение уже в half precision, сравните результат

 $98.3125 = 1100010.0101 = 1.1000100101*2^6$ 

его запись будет 0 10101 1000100101

аналогично несложно понять что искомый X по модулю меньше  $0.000000001_2*2^6(10$  знаков после точки), но последний бит  $\neq 0 \rightarrow$ 

возможно округление для это нужно чтобы число было больше или равен  $0.00000000001_2*2^6(11$  знаков после точки) делаем вывод -11+6=-5

$$-2^{-5} < X < 2^{-5}$$

9. достижение наибольшего и наименьшего значения float все единицы, но dec Порядок, иначе NaN (qNaN) - min все единицы, кроме 1 бита = 0 и dec Порядок, иначе NaN (qNaN) - max

Ниже ответы на следующую часть

## задачи на ассемблере

- 1. Укажите разрядность XMM регистра, сколько их  $128~{\rm бит}~8~{\rm штук}$
- 2. Согласено соглашению (cdecl, stdcall) как передаётся вещественное число в вершине стека FPU в st0
- 3. реализовать сложение, вычитание чисел (дополнительно умножение, деление) одинарной и двойной сложности используя SSE2
- 4. Сложить NaN с любым другим числом
- 5. Сравнить поведение qNaN и sNaN Если переопределить обработку прерывания то будет видно а так нам незаметно;
- 6. Приведите операции что в результате дадут (real4 (single precision)):
  - $(a) + \inf$
  - (b) -inf
  - (c) NaN
  - (d) +0
  - (e) -0

смотреть код