# Floating-Point numbers

#### Форма представления действительных чисел

- Числа с плавающей точкой: Floating-Point
- Числа с фиксированной точкой: Fixed-Point

	размер в байтах			Приближенный диапазон и
Тип	x86-32	x86-64	ARM64	точность представления
float	4	4	4	$10^{\mp 38}$ 7 дес. цифр
double	8	8	8	$10^{\mp 307}$ 16 дес. цифр
long double	12	16	8	$10^{\mp 4931}$ 19 дес. цифр

# Представление чисел с плавающей точкой

Структура числа: 
$$\pm (d_0 + d_1 \beta^{-1} + d_2 \beta^{-2} + \dots + d_p \beta^{-p}) \times \beta^E$$

- ullet eta основание системы счисления: eta=2 (или eta=10)
- ullet Мантисса:  $\pm d_0 \,.\, d_1 d_2 \,...\, d_p$ , где  $0 \leq d_i \leq eta$ , p точность представления
- Порядок (или экспонента) числа: Е

#### Например для числа 0.1:

$$\beta = 10, p = 3$$
  $1.00 \times 10^{-1}$   
 $\beta = 2, p = 24$   $1.100110011001100110011001 \times 2^{-4}$ 

#### Нормализованные числа

- Для увеличения точности (числа значащих цифр) мантиссу хранят в диапазоне  $[1,\beta)$
- $\beta=2$  всегда  $d_0=1$ , поэтому хранится только дробная часть:  $d_1d_2\dots d_p$

# Особенности работы с FP числами

#### Сложение и вычитание

• Поглощение значащих цифр малого числа

• Катастрофическая потеря точности при вычитании

точное вычисление: 123457.1467 - 123456.659 = 0.4877

```
eta=10, p=7(\sim float)
123457.1467 = 1.234571467 x 10^5
123456.659 = 1.234566659 x 10^5
--------------
0.000005 x 10^5 (округление)
```

#### Умножение и деление

В этих операциях потери точности нет, только ощибка о

```
В этих операциях потери точности нет, только ошибка округления точное вычисление: 4734.612 \times 541724.2 = 2564853898.0104 _______ \beta = 10, p = 7 (\sim \textit{float}) ______
```

25.64854 х 10^8 (округление)

# Floating point $\neq$ Real

```
Нарушается ассоциативность: (a + b) + c \neq a + (b + c)
                       123456.7 + 0.08 + 0.03 = 123456.81
 123456.7 = 1.234567 \times 10^{5}
                                         0.08 = 8.000000 \times 10^{-2}
 0.08 = 0.000000 \times 10^{5}
                                            0.03
                                                       = 3.000000 \times 10^{-2}
              1.234567 \times 10^{5}
                                                         1.100000 \times 10^{-1}
              1.234567 \times 10^{5}
                                           123456.7 = 1.234567 \times 10^{5}
                                        0.11 = 0.000001 \times 10^{5}
 0.03 = 0.000000 \times 10^{5}
              1.234567 \times 10^{5}
                                                         1.234568 \times 10^{5}
```

Нарушается распределительный закон: 
$$(a+b) \times c \neq a \times c + b \times c$$
  $(123456.7 + 0.08) * 2$  и  $246913.4 + 0.16$ 

# Стандарт IEEE 754

#### Бинарные базовые типы IEEE 754

	Знак	Экспонента*	Дробная часть мантиссы
binary16	1-bit	5-bits	10-bits
binary32	1-bit	8-bits	23-bits
binary64	1-bit	11-bits	52-bits
binary128	1-bit	15-bits	112-bits
binary256	1-bit	19-bits	236-bits

 $<sup>^*</sup>$  Для целых чисел в показателе экспоненты используется представление excess-K, где  $K=2^{(n-1)}-1$  (n – число бит в поле экспоненты), но значения со всеми нулями и всеми единицами зарезервированы для специальных чисел

## Специальные числа в IEEE 754

- **②** Денормализованные числа нули в поле экспоненты и в этом случае считают  $d_0 = 0$ :  $(-1)^s \times 0.d_1d_2 \dots d_{52} \times 2^{-1022}$
- **3** Бесконечность (Inf, $\infty$ ) единицы в поле экспоненты и нули в дробной части, существует  $+\infty$  и  $-\infty$
- NaN (not a number) единицы в поле экспоненты и ненулевая мантисса, знак NaN не имеет значения сравнение с NaN «неупорядоченно»

# Операции со специальными числами в IEEE 754

0	перация	результат	
Num	/	$\pm \infty$	0
Num	/	0	$\pm \infty$
$\pm 0$	/	$\pm 0$	NaN
$\pm \infty$	/	$\pm \infty$	NaN
$\pm \infty$	×	$\pm \infty$	$\pm\infty$
$\pm \infty$	×	$\pm 0$	NaN
$\infty$	+	$\infty$	$\infty$
$\infty$	_	$\infty$	NaN
-0	==	+0	True
NaN	comp	Any	False
NaN	!=	Any	True

# Rounding modes in IEEE 754

#### Концепция режима округления

Способ округления результата вычисления до конечного или, возможно, бесконечного числа с плавающей точкой

- Округление к нулю (truncation)
- Округление к  $+\infty$  (ceiling)
- Округление к  $-\infty$  (floor)
- Округление к ближайшему, а если значение попадает точно посередине то конфликт разрешается округлением к нулевому наименьшему биту используется по умолчанию для бинарного представления

#### Fused Multiply-Add (FMA) in IEEE 754-2008

• Совмещенная операция умножения со сложением  $a+b \times c$ : одно округление вместо двух и ускоряет и повышает точность вычислений

# Соответствие FP в языках и стандарта IEEE 754

#### Базовые форматы представлений IEEE 754

Имя	Мантисса	$\sim$ точность $_{10}$	E-min	E-max	$\sim$ E-max $_{10}$
binary32	23	7.22	-126	+127	38.23
binary64	52	15.95	-1022	+1023	307.95
binary128	112	34.02	-16382	+16383	4931.77
Intel 80x87 "co-processor"					
80-bit	63	19.27	-16382	+16383	4931.77

### X86-32. X86-64 и ARM64

C и C++: float  $\Rightarrow$  binary32 double ⇒ binary64 long double  $\Rightarrow$  80-bit для X86 ⇒ binary64 для ARM64

Python3: float numbers ⇒ binarv64

# Предельные значения для FP в C и C++

# Специальные числа в С и С++

#### Заголовочные файлы <math.h> для C99 и <cmath> для C++11

• Macro Constants:

```
NAN,INFINITY: NaN и \infty для float HUGE_VAL,HUGE_VALF,HUGE_VALL: \infty для double, float и long double
```

• Функции возвращающие 'quiet NaN':

```
double nan(const char* arg)
float nanf(const char* arg)
long double nanl(const char* arg)
```

```
C++ функции в классе шаблонов std::numeric_limits
cout << numeric_limits<double>::infinity() << endl; // inf
cout << numeric_limits<double>::quiet_NaN() << endl; // nan</pre>
```

```
Операции со специальными числами в С и С++
double one = +1. zero = 0:
double p_inf = one/zero, m_inf = one/-zero, nan = zero/zero;
printf("one/zero=%+f,one/-zero=%+f,zero/zero=%+f\n",
      one/zero.one/-zero.zero/zero):
Result> one/zero=+inf, one/-zero=-inf, zero/zero=-nan
printf("one/+inf=%+f,one/-inf=%+f,inf*zero=%+f\n",
        one/p_inf,one/m_inf,p_inf*zero);
Result> one/+inf=+0.000000, one/-inf=-0.000000, inf*zero=-nan
printf("-inf+inf=%+f,-inf*+inf=%+f,+inf/+inf=%+f\n",
      m_inf+p_inf,m_inf*p_inf,p_inf/p_inf);
Result> -inf+inf=-nan, -inf*+inf=-inf, +inf/+inf=-nan
printf("(\%f==\%f)=\%d\n".zero.-zero.zero==-zero):
Result> (0.000000=-0.000000)=1
printf("(NaN>one)=%d, (NaN<=one)=%d, (NaN==one)=%d (NaN!=one)=%d\n".
      nan>one, nan<=one, nan==one, nan!=one):
Result> (NaN>one)=0, (NaN<=one)=0, (NaN==one)=0 (NaN!=one)=1
```

```
Функции для классификации FP чисел в C99, C++11 fp — анализируемое число int isnan(fp) — возвращает ненулевое значение, если fp = NAN int isinf(fp) — возвращает \pm 1 если fp = \pm INFINITY int isfinite(fp) — ненулевое значение, если fp \neq {NAN; INFINITY}
```

int fpclassify(fp) — классификатор, в зависимости от fp возвращает: FP\_INFINITY, FP\_NAN, FP\_NORMAL, FP\_SUBNORMAL или FP\_ZERO

int isnormal(fp) - ненулевое значение, если fp нормализованное число

```
Функция для проверки знакового бита int signbit(fp)

— возвращает ненулевое значение если fp отрицательно

printf("signbit(+0.)= %d\n", signbit(+0.)); // 0

printf("signbit(-0.)= %d\n", signbit(-0.)); // 1
```

# Задание FP в шестнадцатеричном виде в C++17

```
Вид: Ox[integer-hex].[fractional-hex]p[exponent-of-two-decimal]

#define PRT(x) std::printf("%s = %f\n", #x,x); // macro for printing

PRT(0x1.0p10); // 0x1.0p10 = 1024.000000 (2^10)

PRT(0x8p-3); // 0x8p-3 = 1.000000 (8*2^-3)

PRT(0x0.1p0); // 0x0.1p0 = 0.062500 (1/16)

PRT(0x0.11p0); // 0x0.11p0 = 0.066406 (1/16+1/16^2)

// printing floating point numbers in hex format

std::cout << std::hexfloat << 3.141593 <<'\n'; // 0x1.921fb82c2bd7fp+1

PRT(0x1.921fb82c2bd7fp1); // 0x1.921fb82c2bd7fp1 = 3.141593
```

#### Резюме

- Любые операции для чисел с плавающей точкой ведут к появлению ошибки округления, и в сложных вычислениях ошибки могут накапливаться
- Числа с плавающей точкой ограничены как в области нуля, так и в области больших чисел
- Вычисления не всегда возвращают числа, имеются специальные «значения» NaN, Inf
- Сравнение чисел с плавающей точкой допускает четыре взаимоисключающих отношения: меньше, равно, больше и неупорядоченно (unordered)

#### Машинная точность $\epsilon$

<u>Def:</u>  $\epsilon$  — наименьшее положительное число такое, что  $1+\epsilon \neq 1$  По смыслу,  $\epsilon$  — максимальная относительная ошибка представления ненулевого вещественного числа  $|\frac{Fp(x)-x}{\epsilon}|<\epsilon$ 

```
Простая программа вычисления є

double eps() {
  double one = 1, eps = one;
  do {
    eps /= 2;
  } while( (one + eps) > one );
  return eps*2;
}
```

```
eps(double) = 2.22045e-16 log_2(eps) = -52

eps(float) = 1.19209e-07 log_2(eps) = -23

eps(long double) = 1.0842e-19 log_2(eps) = -63 for X86, 80-bit
```

# Сравнение чисел с плавающей точкой

```
Простое сравнение: if( result == expectedResult ) {...}
```

- Поведение нестабильно, зависит от архитектуры и компилятора
- Маловероятно, что сравнение «истинно»

```
double a = 2.34e-2; // floating-point in «scientific notation»
float b = 2.34e-2F; // F for 'float' constant
if ( a==b ) {
  printf("a=%f is equal to b=%f\n",a,b);
} else {
  printf("a=%f is NOT equals b=%f\n",a,b);
}
Result> a=0.023400 is NOT equals b=0.023400
```

Следует избегать сравнения чисел с плавающей точкой с помощью оператора ==

# Тестовая программа на сравнение fp-чисел

```
double eps_m = DBL_EPSILON; // machine epsilon for double
double x = 0., y = 0.;
for(int i = 0; i < 10; i++) {
    x += 0.1;
    if( i%2 ) {
        y += 0.2;
        printf(" %19.17f %19.17f --> %3d %3d %3d\n",
            x,y, (x==y), IsEqualABS(x,y,eps_m), IsEqualREL(x,y,eps_m));
    }
}
```

# Output

```
0.2000000000000001 0.20000000000001 --> 1 1 1 1 0.40000000000002 0.40000000000002 --> 1 1 1
```

0.59999999999999 0.60000000000000 --> 0 1 1 0.79999999999999 0.800000000000004 --> 0 1 1 0.99999999999999 1.0000000000000000 --> 0 1 1

# Aбсолютная разница: cpaвнение c epsilon int IsEqualABS(double x, double y, double epsilon) { return fabs(x-y) < epsilon;

```
Достоинства и недостатки (pro et contra)
```

- о ресу Бели пиодоони опочений и и и и
- pros Если диапазон значений x и y известен и ограничен, то эта проверка очень проста и эффективна
- cons He работает если  $\varepsilon$  меньше, чем возможная разность |x-y|: например, если epsilon < 0.01, то для float x = 12345.67 нет у «близких» к x

#### Относительная разница:

$$Rel(x,y) = \left| \frac{x-y}{f(x,y)} \right| < \varepsilon$$
, где  $f(x,y) = \begin{cases} \min(|x|,|y|) \text{ или } \max(|x|,|y|) \\ \text{ или } (|x|+|y|)/2 \text{ или } \dots \end{cases}$ 

```
Функции сравнения для f(x,y) = min(|x|,|y|) int IsEqualREL(double x, double y, double epsilon) { double ax = fabs(x); double ay = fabs(y); return fabs(x-y) < epsilon*((ax<ay) ? ax : ay); }
```

- ullet pros Более общий способ сравнения чисел, работающий вне зависимости от абсолютных значений x,y
- cons Плохо подходит для чисел близких к нулю, например: для x = -1e-9, y = +1e-9 получим  $\frac{|x-y|}{min(|x|,|y|)} = 2$  и совсем не работает для x = y = 0)

# Алгоритм суммирования Kaxaнa (Kahan)

```
Алгоритм для улучшения точности суммирования
double KahanSum(double V[], int Nv ) {
  double sum = 0;
  double c = 0; // compensation for lost low-order bits
  for ( size_t i = 0; i < Nv; ++i ) {
     double v = V[i] - c;
     double t = sum + v:
     c = (t-sum) - y; // algebraically, c should always be zero
     sum = t:
  return sum;
```

Алгоритм выполняет суммирование с двумя накопителями:
 sum содержит сумму, а с накапливает части не включенные в сумму

### Проверка алгоритма суммирования Кахана

- Алгоритм Kahan'а не идеален и плохо работает если элемент больше суммы
- Имеются другие алгоритмы: улучшенный алгоритм Kahan-Babuška (Neumaier), 2Sum (Knut), Fast2Sum (Dekker) . . .
- В python3.12 функция math.fsum() использует улучшенный алгоритм Кахана

# Математическая библиотека С и С++

#### Соглашения для <math.h> C99

- функции «с обычными именами» работают с double
- ullet для float и long double используются функции с окончаниями f и l:  $\sin o \sin f$ ,  $\sin f$
- углы задаются в радианах
- используются все соглашения стандарта IEEE 754
- 🐷 документация о функциях численной библиотеки С

#### В C++ рекомендуется использовать <cmath>

- Заголовочные файлы C++ включают перегрузку функций: abs() в C++ «универсальная функция» и для int и double
- ${\sf B}$  C++17 включены дополнительные математические специальные функции

# Константы (double) в math.h

M_E	Число <i>е</i>	M_PI	Число $\pi$	M_2_SQRTPI	$2/\sqrt{\pi}$
M_LOG2E	$log_2(e)$	M_PI_2	$\pi/2$	M_SQRT2	$\sqrt{2}$
M_LOG10E	$log_{10}(e)$	M_PI_4	$\pi/4$	M_SQRT1_2	$1/\sqrt{2}$
M_LN2	In(2)	M_1_PI	$1/\pi$		
M_LN10	$log_2(e)$ $log_{10}(e)$ ln(2) ln(10)	M_2_PI	$2/\pi$		
				•	

Стандарт С99 не требует наличия этих констант в math.h

- B gcc,clang они доступны по умолчанию или надо определить: #define \_GNU\_SOURCE
- B Microsoft Visual C++ что бы их использовать надо определить: #define \_USE\_MATH\_DEFINES

#### В C++20 в <numbers> содержится набор «тех же» констант

то шаблоны переменных в пространстве имен std::numbers inline constexpr double e; inline constexpr double log2e

# Комплексные числа в C99: <complex.h>

В C11 разрешено отсутствие <complex.h>: \_\_STDC\_NO\_COMPLEX\_\_

- double complex;
- float complex;
- long double complex;

#### Макросы для комплексного числа: $I \equiv Complex_I \equiv 0+1*i$

- $\bullet$  макрос I предпочтителен, но может вызвать проблемы если уже есть переменная I
- можно отказаться от I и использовать «длинное имя» \_Complex\_I

```
#include <complex.h>
#undef I
```

🖙 заметьте, что І\*І — комплексное число (-1+0\*і)

## Комплексные функции, с - double complex

```
creal(c), cimag(c), cabs(c), carg(c) — базовые функции: действительная и мнимая части, абсолютная величина, аргумент cexp(c), clog(c), csqrt(c), cpow() — показательные и логарифмические функции csin(c), ccos(c), ctan(c), casin(c), cacos(c), catan(c) — тригонометрические функции
```

```
#include <complex.h> // note: <math.h> will be included
#include <stdio.h>
int main() {
   double complex ca = 1 + I;
   double complex cb = cexp(ca);
   // there is no a specific format specifier for complex_t
   printf("%f + %f*i\n",creal(cb),cimag(cb)); // 1.468694 + 2.287355*i
}
```

# Полезные библиотеки и программы

#### Библиотеки для вычислений с произвольной точностью

- GMP The GNU Multiple Precision Arithmetic Library
  - Целые числа, рациональные числа и числа с плавающей точкой
  - Написана на C, а наиболее «тонкие» места на ассемблере
  - Размер целых чисел практически неограничен: 2<sup>37</sup>-bit для x86-64
- MPFR Multiple-Precision Floating-point with correct Rounding

#### Библиотека численных методов GSL — GNU Scientific Library

- Библиотека численных методов, написана на «чистом» С99
- Большое число функций, алгоритмов . . .
- Большое количество языков программирования в которых эта библиотека может быть использована

# Дополнительные слайды

# Настройка окружения (environment) для FP

#### Макросы в <fenv.h> в C99, C++11

- Переход в режим генерирования исключений в случае: divide-by-zero, overflow, underflow, inexact, invalid
- Задание или получение режима округления функциями fesetround() и fegetround()

Argument/Return value	
FE_TONEAREST	к ближайшему
FE_TOWARDZERO	к нулю
FE_UPWARD	$\kappa + \infty$
FE_DOWNWARD	$\kappa - \infty$

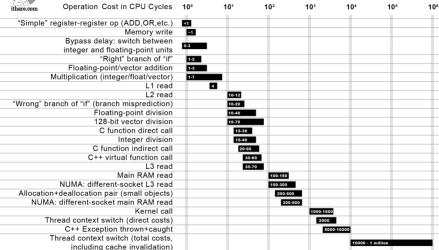
# Функции округления

```
ceil(x) — округление до ближайшего большего целого числа floor(x) — округление до ближайшего меньшего целого числа round(x) — округление до ближайшего целого в сторону от нуля trunc(x) — округление до ближайшего целого в сторону к нулю nearbyint(x) — округление в соответствии с fesetround() из fenv.h
```

```
double x = 3.5:
                                                             3.5 - 3.5
printf("
                %.1f \%.1f \n'',x,-x);
                                                     ceil
                                                             4.0 - 3.0
printf("ceil %.1f
                     %.1f\n".ceil(x).ceil(-x));
                                                     floor
                                                             3.0 - 4.0
printf("floor
                %.1f
                      %.1f\n".floor(x).floor(-x)):
                                                             4.0 - 4.0
                                                     round
printf("round
                %.1f
                      %.1f\n".round(x).round(-x));
                                                                  -3.0
                                                     trunc
                                                             3.0
printf("trunc
                %.1f
                      %.1f\n'', trunc(x), trunc(-x));
```



#### Not all CPU operations are created equal



Distance which light travels while the operation is performed











