#### Лекция 5 Текстовые данные

#### Кодировки текста

- Исторически: ASCII символы с кодами 0-127; достаточно для английского языка
- Недостаточно для других языков
  - Использование "верхней" части байта, коды 128-255: (iso8859-X, cpYYYY, koi8-r, ...)
  - Специальные символы-переключатели состояния (JIS, EUC-JP – японский язык)
- Обмен текстовыми документами сложен

#### Unicode

- Определяет 1,114,112 кодовых позиций (Code Points) (обозначаются U+0 ... U+10FFFF)
- U+D800 U+DFFF недопустимы в корректном Unicode (UCS4, UTF8)
- Кодовые позиции содержат глифы всех известных письменностей, диакритические знаки
- Один глиф может занимать несколько кодовых позиций и представляться не единственным образом: ё: U+0435 U+0308 или U+0451
- U+0 U+7F совпадает с ASCII
- Возможны разные кодировки (битовое представление для Code Points)

# Кодировки Unicode

- UCS-4 (один CodePoint 32-битный int)
  - (+) фиксированный размер удобно обрабатывать
  - (-) 4 байта на все codepoints
  - (-) много байтов \0 в тексте несовместим с ASCII
- UCS-2 (один CodePoint uint16\_t) только для U+0 – U+FFFF
- UTF-16 (один CodePoint один или два uint16\_t)

#### UTF-8

- Байтовый поток
- Один CodePoint кодируется от 1 до 4 байт
- U+0 U+7f кодируются 1 байтом (совместимость с ASCII)
- Байт \0 всегда обозначает U+0 и может использоваться как терминатор строки совместимость с Си-строками
- По любому месту в потоке можно найти начало кодировки соответствующего CodePoint

#### UTF-8

- Кодирование Code points в UTF-8
- Overlong encoding (длина последовательности больше минимальной, например 0xC0 0xAF → '/') запрещен

#### UTF-8 (2003)

Number of bytes	Bits for code point	First code point	Last code point	Byte 1	Byte 2	Byte 3	Byte 4
1	7	U+0000	U+007F	Oxxxxxxx			
2	11	U+0080	U+07FF	110xxxxx	10xxxxxx		
3	16	U+0800	U+FFFF	1110xxxx	10xxxxxx	10xxxxxx	
4	21	U+10000	U+10FFFF	11110xxx	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx

# Поддержка в С/С++

- wchar\_t тип данных для хранения unicode codepoints во внутреннем представлении (unsigned short Windows, int или long Unix)
- В Unix внутреннее представление UCS4
- Wide-char literals: L'a'
- Wide-char string literals: L"Привет"
- Функции: getwc, fgetws, wscanf, wprintf, wcslen, ...

# Локаль (Locale)

- Определяет кодировку в системе, региональные особенности, язык взаимодействия с пользователем
- Переменные окружения LANG и LC\_\*
- LANG=en\_US.utf8 язык/регион американский английский, кодировка UTF8
- LANG=ru\_RU.UTF-8 русский/Россия, UTF8
- LANG=C по умолчанию ASCII

#### Setlocale

- setlocale позволяет установить локаль для выполняющейся программы
- По умолчанию С, не позволяет обрабатывать символы вне ASCII
- Для установки системной локали: setlocale(LC\_ALL, "");

Текстовые vs бинарные данные

#### Текстовые данные

- Последовательность "кодов символов"
  - Отображенные в графику с помощью какого-либо шрифта будут "человеко-читаемы"
  - Содержат несколько специальных кодов символов, управляющих отображением
  - Разбиваются на строки либо парой \r \n, либо \n
- Числовые данные представляются как последовательность символов цифр в некоторой системе счисления
- Структурные данные в специальном формате (XML, JSON, YAML, ...)

#### Бинарные данные

- Передаются или хранятся в файле в виде, близком или совпадающем с размещением данных в памяти
- Например, целые числа могут хранится как 4 байта в формате Little-Endian
- Примеры бинарных форматов: ELF, PNG, AVI, TAR, ...
- Утилиты для отображения в виде "текста": od, hexdump, ...

# Сравнение

#### • Текстовые данные:

- (+) текстовые данные "человеко-читаемые", легко редактируются в текстовых редакторах
- (+) формат представления числовых и структурных данных переносим между разными платформами
- (!) требуют задания кодировки символов (либо в самом документе, либо внешним образом)

#### • Бинарные данные:

- (+) как правило более компактные
- (+) как правило не требуют преобразования во внутренний формат перед обработкой

Размещение данных в памяти

#### Выравнивание

- Выравнивание гарантирует размещение переменной (простого или сложного типа) так, чтобы адрес размещения был кратен размеру выравнивания
- Дополнение добавление в структуру скрытых полей так, чтобы поля структуры были правильно выровнены

#### Невыровненные данные

- Недопустимы на некоторых платформах (попытка обращения вызовет Bus Error)
- На других платформах (х86) обращение к невыровненным данным требует два цикла обращения к памяти вместо одного
- Работа с невыровненными данными **не атомарна**
- UNDEFINED BEHAVIOR!

#### Правильное выравнивание

- Тип char не требует выравнивания
- Short выравнивание по двум байтам
- Int, long (x86), long long (x86), double (x86) выравнивание по 4 байтам
- Long (x64), long long (x64), double (x64) выравнивание по 8 байтам
- Выравнивание по границе 16 байтов для стека в Linux x86
- Выравнивание по 64 байтам для cache line
- Выравнивание по границе 4096 размер страницы (mmap)

#### Базовые типы и их свойства

tvno	X86 I	_inux	X64 Linux		
type	size	alignment	size	alignment	
char	1	1	1	1	
short	2	2	2	2	
int	4	4	4	4	
long	4	4	8	8	
long long	8	4	8	8	
void *	4	4	8	8	
float	4	4	4	4	
double	8	4	8	8	
long double	12	4	16	16	

#### Пример:

```
struct s {
    char f1;
    long long f2;
    char f1;
    char f3;
};
• X86: sizeof(s) == 16
• X64: sizeof(s) == 24

struct s {
    long long f2;
    char f1;
    char f3;
};
• X86: sizeof(s) == 16
• X86: sizeof(s) == 16
```

# Пример для х64

- Максимальное требуемое выравнивание 8 (для поля f2), поэтому:
  - struct s требует выравнивания 8
  - sizeof(struct s) должен быть кратен 8
- Смещение первого поля всегда равно 0
- Смещение каждого поля должно быть выровнено соответственно (быть кратным выраваниванию) типу этого поля

# Объединения (union)

- В типе union все поля размещаются по одному и тому же смещению (0) от начала структуры
- Paзмер union max(fields\_size)
- Выравнивание union max(fields\_align)

```
union Float
{
    float fval;
    unsigned uval;
    unsigned char[4];
};
```

#### Динамическая память

- Область динамической памяти заданного размера нужно выделять явно
- Получаем указатель на начало области
- В динамической памяти могут размещаться и массивы элементов, и одиночные элементы
- Динамическая память должна освобождаться явно

#### Динамическая память

- Выделение: void \*malloc(size\_t size); void \*calloc(size\_t nelem, size\_t elsize);
- Освобождение: void free(void \*ptr);
- Изменение размера: void \*realloc(void \*ptr, size t newsize);

# Блоки динамической памяти

- Адрес, возвращенный malloc, должен быть выровнен корректно выровнен, то есть кратен 4 для x86 и кратен 16 для x64
- malloc выделяет память блоками чуть большего размера, чтобы обеспечить выравнивание (х86: 12, 20, 28... + 4 байта на служебный указатель; х64: 24, 40, 56 + 8 байт на служебный указатель) для glibc
- Operator new (C++) работает поверх malloc

# Small string optimization

• Короткие строки храним в самой структуре enum { STRING OPT SIZE = 8 }; struct String size t size; union char \*str; char data[STRING OPT SIZE];

# Функция realloc

- Определена в <stdlib.h>
  void \*realloc(void \*ptr, size\_t newsize);
- Изменяет размер ранее выделенного блока ptr, возвращает адрес нового местоположения
- ptr может остаться на своем месте, но может быть и перемещен
- Если ptr перемещен, ptr разыменовывать нельзя
- Если не хватает памяти, возвращается NULL, ptr остается сохранным
- Если ptr == NULL, работает как malloc
- Если newsize == 0, работает как free

# Vector implementation

- reserved сколько памяти выделено
- size сколько памяти используется
- data данные
- При полном использовании выделенной памяти она расширяется в С раз с помощью realloc: С = 2 или С = 3/2 или другое

#### Vector vs List

- Вектор
  - (+) расположен в памяти последовательно
  - (+) оптимальнее использует кучу
  - (?) вставка и удаление из середины за O(n)

•

- Список предпочтительнее при больших размерах одного элемента и добавлении/удалении из середины
- По умолчанию следует использовать вектор
- https://isocpp.org/blog/2014/06/stroustrup-lists