

STM32

Глава 7.

GIT UART

Ежелев Г. И.

Глава 7. GIT UART

Ежелев Г. И.

18 декабря 2025 г.

Структура проекта

В нашем проекте уже появилось несколько файлов с совершенно разным функционалом - это и управление тактированием и временем, и управление **GPIO** - General Purpose Input Output, и ADC, а скоро еще и **UART** - это цифровой протокол передачи данных.

Настала пора навести порядок в проекте. Начнем с файловой структуры проекта, откройте проводник, чтобы убедиться что у вас так же:

- ▶ **Корень** - в нем лежит файл *.uvprojx - файл-проект.
- ▶ Папка **src**(source - источник/исходник) - в ней лежит весь разработанный вами код и библиотеки.
- ▶ Папка **Objects** - все скомпилированные программные компоненты. Каждый файл - отдельный объект, созданный компилятором. Далее их будет собирать воедино **Linker** от слова Link - связь/ссылка.

Возникает довольно логичный вопрос - как именно распределять файлы и папки. Вспомните любой свой проект - в какой-то момент он становится таким громоздким, что в нем очень трудно разобраться вам самим. В таком случае жесткая формальная структура приходит на помощь:

- ▶ Layer-first - подход, в котором все файлы распределяются по папкам в зависимости от их "слоя в проекте". Нам важно не то, какие функции используют этот файл, а то чем он является сам - все интерфейсы в папке `interfaces`, вся обработка датчиков в `sensors` и т.д..
- ▶ Feature-first - здесь все файлы, ответственные за одну "фичу" группируются в одну папку:
`camera/{uart.cpp, camera.cpp, gpio.cpp}`
- ▶ В нашем случае лучше использовать именно первый вариант, т.к. мы делаем универсальный проект.

- ▶ Очевидно, что **каждая пара *.cpp и *.h лежат в отдельной папке с таким же названием.**
- ▶ В каждом файле должен быть `#include "project_config.h"`
- ▶ Каждый файл должен быть **добавлен в группу** (папки в левой части экрана)
- ▶ Каждая папка должна быть указана в `options for target`(значок волш палочки) → C/C++ → include paths

И все подпапки!!!

Хороший пример: https://github.com/haaroner/ITMO_Clown/tree/main/Java/lab3_4

Плохой: https://github.com/haaroner/ITMO_Clown/tree/main/Java/Lab2

GIT

Следующая проблема ой, а куда я жмав, все сломалось. Чтобы не тратить много времени имеет смысл сохранять стабильные версии проекта. Можно сделать zip и отправить себе в телеге способ невероятно удобный.

Но если брать более адекватный вариант то это GIT распределенная система управления версиями.

- ▶ В ней ваш проект состоит из веток(branches)
- ▶ Каждая ветка таймлайн версий проекта.
- ▶ Несколько веток позволяют разрабатывать проект параллельно и из каждой брать по кусочку
- ▶ В каждой ветке сохранены все версии вы можете откатиться к любой
- ▶ GIT поддерживает работу с локальными репозиториями и удаленными (remote). Обновление репозитория через push, скачивание конкретной версии - pull

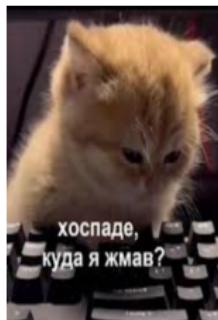
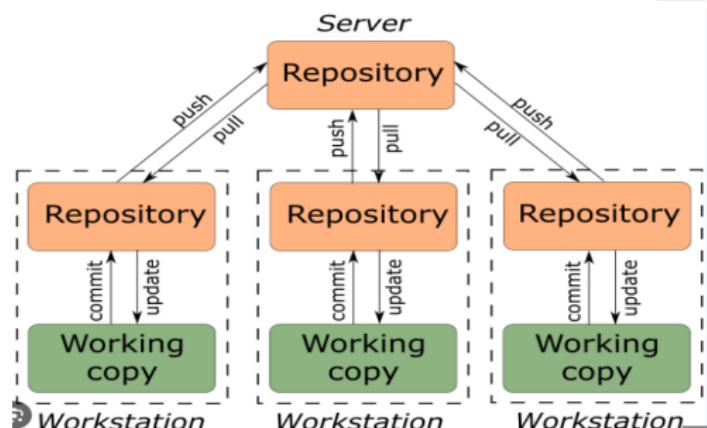
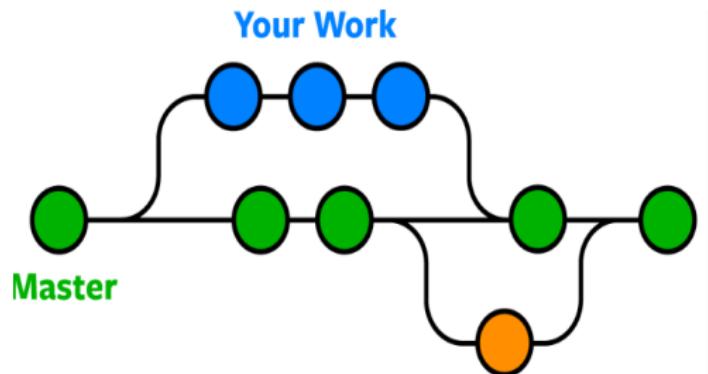
GIT

STM32

Глава 7.

GIT UART

Ежелев Г. И.



Очень советую самостоятельно углубиться в эту тему.

Сейчас только самое важное. Подробности:

[https://www.perplexity.ai/search/
kak-sdelat-pervyi-push-na-gith-80L1XRYNSeKcqL5k0RofHw](https://www.perplexity.ai/search/kak-sdelat-pervyi-push-na-gith-80L1XRYNSeKcqL5k0RofHw).

UART (Universal Asynchronous Receiver/Transmitter) — универсальный асинхронный приёмопередатчик — это интерфейс для последовательной передачи данных между устройствами **без общего тактового сигнала**. Он преобразует параллельные данные из шины микроконтроллера в последовательный поток битов и обратно, используя две линии: **TX** (передача) и **RX** (приём). Каждый байт передается в формате кадра:

- ▶ Изначально линия находится в состоянии покоя - **HIGH**
- ▶ Стартовый бит всегда - **LOW**. По спадающему фронту происходит **синхронизация** устройств.
- ▶ **Момент чтения каждого следующего бита** определяется этим фронтом и **baud rate** - скорость передачи, которая на обоих устройствах должна быть одинакова.

UART

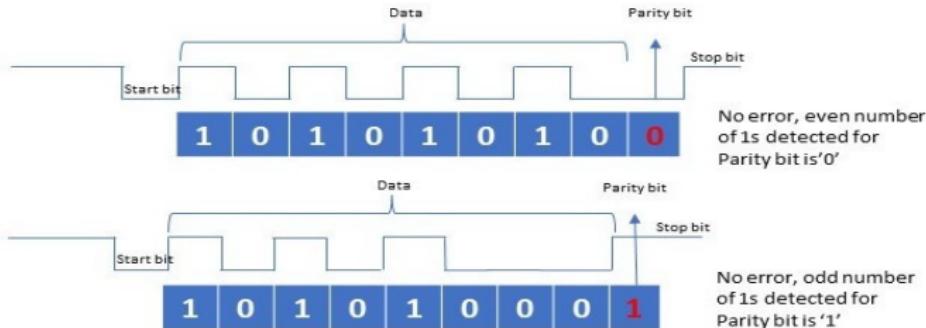
- ▶ Далее идет (обычно) 8 бит данных начиная с **LSB** (Low significant bit), опциональный **PARITY BIT** (бит четности - простая проверка корректности приема байта) и 1 или 2 **STOP BITS** - возврат линии в покой.
- ▶ Одна логическая последовательность байтов называется **пакет**. У пакета, обычно есть явное начало и конец, чтобы было понятно, какой байт что значит, например:
255, X, Y, 254
- ▶ UART имеет стандартные скорости - загуглите какие
- ▶ устройства подключаются **крест-накрест** tx1 в rx2 и tx2 в rx1

UART - особенности

UART не самый крутой протокол и имеет множество недостатков:

- ▶ Проблема [рассинхронизации](#)
- ▶ Много [служебных битов](#)
- ▶ Невозможно подключить более двух устройств для [full duplex](#)(двухсторонней) коммуникации.
- ▶ Не самая высокая скорость по сравнению с другими протоколами

Все это с лихвой компенсируется его простотой в использовании



UART - код

Пожалуйста, не копируйте. Пишите сами, ориентируясь на пример. Все места с xxx - вам нужно подумать что вставить по аналогии с уже сделанным кодом.

[https://github.com/haaroner/ezh239/tree/main/
STM32_25_26/7_UART_GIT](https://github.com/haaroner/ezh239/tree/main/STM32_25_26/7_UART_GIT)

UART - checksum

В процессе передачи данных могут возникать ошибки передачи. Причины могут быть совершенно разными и сейчас нас это не интересует.

Есть различные подходы к решению проблемы ошибок в пакетах, все они обобщенно называются [checksum](#) - "чек-суммы" или проверочные суммы. Отправитель посыпает данные, и считает эту сумму по специальному алгоритму. Приемник по полученным данным тоже считает эту сумму и сравнивает с присланной

[Расстояние Хэмминга](#) - максимальное количество обнаруживаемых ошибок, т.е. максимальное расстояние между двумя последовательностями, которые будут распознаны алгоритмом, как корректные.

UART - checksum. Виды

- ▶ Parity Bit - бит четности. Один бит, расположенный (обычно) в конце байти. Если в байте четное количество единиц - то бит четности 1, иначе 0.
- ▶ Среднее значение по байтам
- ▶ Код Хэмминга
- ▶ crc8, crc16, ...
- ▶ На самом деле подойдет любая операция, для которой можно явно найти обратное значение.

Код Хэмминга

Каждый бит r_i - бит четности для определенной группы информационных битов. Бит r_{i+1} - половина каждого сектора, покрываемого r_i . Каждый синдром S вычисляется как $S_i = r_i \oplus i_1 \oplus i_2 \oplus i_3$, где i_1, i_2, i_3 - биты конкретного r . Если S_i равен 1 - в этой части есть ошибка. Все S_i задают адрес бита с ошибкой

N ->	1	2	3	4	5	6	7	
2^x	r_1	r_2	i_1	r_3	i_2	i_3	i_4	S
1	X		X		X		X	s_1
2		X	X			X	X	s_2
4				X	X	X	X	s_3

$$r_1 = i_1 \oplus i_2 \oplus i_4$$

$$r_2 = i_1 \oplus i_3 \oplus i_4$$

$$r_3 = i_2 \oplus i_3 \oplus i_4$$

$$s_1 = r_1 \oplus i_1 \oplus i_2 \oplus i_4$$

$$s_2 = r_2 \oplus i_1 \oplus i_3 \oplus i_4$$

$$S_3 = r_3 \oplus i_2 \oplus i_3 \oplus i_4$$

- ▶ Какое расстояние Хэмминга в этом коде?

CRC8

CRC8 - алгоритм с намного большим кодовым
расстоянием.

В следующих слайдах будет приведено строгое
обоснование работы алгоритма, которое покажет вам в
насколько простых и прикладных задачах
математическое решение круче и эффективнее
обычного алгоритмического.

Если вы что-то не поймете, возможно, это нормально.

Следующая секция скорее для ознакомления.

Кольцо

- ▶ Сами по себе числа это просто знаки, как и знаками являются операции.
- ▶ В каждом конкретном случае мы можем задавать совершенно разные операции и у чисел будет разное поведение
- ▶ Строго говоря нам даже не важно, числа это или другие объекты. Например, мы умеем складывать и умножать многочлены, значит для них тоже справедливы многие мат. утверждения, что и для чисел.
- ▶ Обычно, удобно, чтобы ваши числа и операции удовлетворяли следующим правилам:
 $ab = ba$, $a(bc) = (ab)c$, $1 * a = a$, $a * a^{-1} = 1$ и те же свойства по сложению(существование обратного элемента по умножению для а, вообще-то не гарантировано)
- ▶ Если у всех элементов есть обратный - то это множество - поле, иначе кольцо

В школе это утверждается как аксиомы, хотя вообще существуют числа, где это не так. Главное, что нам нужно - с такими правилами нам гарантированно, что никакая операция между любыми такими числами **не даст результата, выходящий за это множество**.

Например \mathbb{Z} (целые числа) - кольцо, а \mathbb{R} (все действительные) - поле. Проверьте!

Главное отличительное свойство поля от кольца, в поле вы можете прыгнуть из любого числа в другое за одну операцию, в кольце не всегда. Попробуйте взять два числа из \mathbb{Z} : 3 и 2 и умножить 3 на какое-то целое число(из кольца целых), чтобы получилось 2. Такого нет. А у действительных оно есть: $\frac{2}{3} * 3 = 2$.

Оказывается если взять любое кольцо и умножить каждый элемент на число из кольца, то получится новое кольцо \mathbb{Z} , обладающее интересным свойством: для любых x из кольца и i из \mathbb{Z} $xi \in I$. Такое множество называется [Идеал](#). пример $2 * \mathbb{Z}$ - все четные числа. При умножении любого числа на четное, очевидно, будет четное

К чему это всё?

- ▶ Если любые 2 числа a и b такие, что: $a - b \in I$ то $a \equiv b \pmod{n}$ Проверьте на примере $2 * \mathbb{Z}$
- ▶ Как упоминалась раньше многочлены тоже можно складывать и умножать. Значит из них тоже можно составить кольцо и идеал по какому-то многочлену.
- ▶ Если построить множество всех многочленов, с коэффициентами из 0, 1 то они будут соответствовать всем возможным последовательностям битов (и это даже окажется полем, но мы это уже не сможем так легко доказать!)

Итак преамбулу мы завершили, возвращаемся к CRC8

CRC8 через многочлены над полем GF(2)

Пусть первый байт соответствует многочлену $M(x)$, $crc8$

- $R(x)$, а порождающий многочлен (по которому сделан идеал) - это $G(x)$ с коэффициентами либо 0, либо 1.

Его степень должна быть равна 8 для максимального расстояние Хэмминга, а сам он должен быть простым, почему так мы выясним чуть позже.

CRC8 через многочлены над полем GF(2)

Итак, $G(x)$ - порождающий ($\mathbb{I} = G(x) * GF(2)$), $M(x)$ - байт, $R(x)$ - чек сумма, $Q(x)$ - целая часть от деления. Тогда, аналогично тому, как любое число можно поделить с остатком, можно и многочлен $M(x) * x^8$ на $G(x)$:

$$M(x) * x^8 = G(x) * Q(x) + R(x)$$

Умножение на x^8 сделано, чтобы степени совпадали

Тогда сумма самого байта ($M(x)$) и чек суммы ($R(x)$) - $C(x)$ попадает в идеал:

$$C(x) = M(x) * x^8 - R(x) = G(x) * Q(x) \equiv$$

$G(x)(modG(x)) \equiv 0$ самые умные могут подумать,

почему я сказал про сумму, а написал разность

Если окажется, что произошла ошибка передачи, то

$C(x) \neq 0(modG(x))$ Степень $G(x)$ равна 8, значит
расстояние Хэмминга - расстояние между двумя
разрешенными (т.е. алгоритм сочтет их правильными)
комбинациями - равно 8, что довольно солидно.