

Текстовый вариант видеоурока из предыдущего шага

Пришло время поговорить о каналах в языке Go. Смотрите, как мы сказали ранее: горютина у нас стартует с отдельным `stack`-ом. То есть если, например, у нас есть `stack` вызовов `main()`, потом вызывается функция `foo()`, а `foo()` вызовет в горютине функцию `bar`, то у функции `bar()` будет отдельный свой `stack`. Таким образом, в языке горютины сделали достаточно изолированными сущностями. И пришлось придумать механизм, который позволит разным горютинам синхронизироваться друг с другом и строить какое-то общение. Для этих целей были созданы такие типы данных как каналы.

Для того чтобы в Go создать канал, нужно воспользоваться конструкцией типа данных `chan`. То есть мы можем объявить нашу переменную с типом данных `chan` и создать при этом канал, который позволит нам общаться между разными горютинами. Давайте посмотрим на примерах, как с этим можно работать.

Разберем функцию `readChan`, которую я написал, и как мы видим, она как параметр получается тип переменной `chan`. И мы говорим, что это канал, состоящий из `int`-а. То есть в данной переменной `ch`, которая является каналом, должны передаваться (НРЗ 01:37).

Смотрите, что мы делаем в этой функции: в Go есть такой оператор «`<-ch`», что значит, что мы читаем из канала. То есть данная операция достает из нашего канала значение и помещает его в эту переменную. После того, как мы достали значение, – мы просто выводим это на экран.

Что происходит в функции `main()`? По традиции мы здесь просто выводим, что стартуем функцию `main()`, дальше мы объявляем нашу переменную `ch` как `chan` из `int`-ов, то есть это канал, который содержит внутри `int`. И здесь с помощью уже знакомой нам функции `make` мы создаем канал.

Здесь есть 2 варианта создания каналов: каналы могут быть буферизированные и небуферизированные. В данном случае мы создали небуферизированный канал – об этом чуть позже я расскажу. Что это значит? Это значит ровно то, что ёмкость у этого канала никакая. То есть, по сути, у неё нет ёмкости, и она не может в себе содержать много значений.

Как это отражается на нашей программе? Смотрите, дальше мы в горутине вызываем нашу функцию `readChan` и передаем туда наш канал. И как мы видели, в нашей функции происходило чтение путем помещения оператора «<-ch». А здесь мы помещаем оператор «ch <-», что значит: «запись в канал». То есть в данной строчке мы число 77 кладём в канал, после этого мы выводим, что функция `main` завершилась. Давайте запустим нашу программу и посмотрим на результат. И всё, на самом деле, отработало, как и планировалось: мы сначала стартовали `main()`, потом в горутине у нас вывелся канал значение 77, и потом мы завершили нашу программу.

Какие здесь есть нюансы? Смотрите, на самом деле, чтение из канала в данном случае является блокирующим, что это значит? Когда мы запускаем эту горутину, в ней происходит чтение из канала `ch`, но на этот момент в канале ещё никаких данных нет, потому что мы ещё не положили никаких данных туда. И, на самом деле, эта горутина заблокируется на этой точке и будет ждать, когда в наш канал прилетят какие-то данные. Как только мы кладем в канал какие-то данные – они будут прочитаны в горутине, и произойдет вывод.

Давайте для примера сделаем следующим образом, чтобы было наглядно: допустим, я сделаю здесь `Sleep` на 1 секунду. Посмотрим, что мы будем видеть в итоге. Как мы видим, мы сначала запустили `START MAIN`, но горутина ничего не печатала, пока у нас не прошёл `Sleep`, и мы не положили что-то в канал. После того как в канале что-то появилось, горутина уже в этот момент напечатала нам

77. Здесь вывод немножко произошёл раньше по времени, то есть мы сначала успели напечатать эту строку, потом горютина перед тем как `main()` завершился, успела напечатать эту строку, поэтому порядок немножко изменился. Но на самом деле и запись, и чтение также блокирует канал, то есть операция записи тоже является блокирующей. Если мы запишем в канал, и никто из него не будет читать, то в этой точке мы тоже заблокируемся.

Для наглядности можно сделать следующим образом: давайте я здесь запишу в канал цифру 100, но смотрите, горютина, которая читает из канала, запустится после того, как я положил значение в канал. Как мы сказали, при записи в канал мы тоже блокируемся, поэтому здесь программа заблокируется, и до выполнения горютины код не дойдет. В этом случае, на самом деле, мы получим ошибку, потому что у нас будет `deadlock`! Как мы видим, язык... рантайм языка тоже ругается. Почему он ругается? – Потому что, на самом деле, мы здесь будем бесконечно висеть и ждать, пока кто-то прочитает наш канал, но читателей у нас канала нет, поэтому висеть мы будем бесконечно.

Данная вещь очень опасна в горютинах, потому что если мы это будем делать в горютине, то ошибка рантайма не появится, и у нас горютины будут висеть, по сути, заблокированные и ничего не делать. Давайте попробуем воссоздать такую ситуацию, как она может быть. Допустим, мы ничего не будем записывать в наш канал. При этом запуск горютины приведет к тому, что горютина здесь заблокируется и будет ожидать, пока кто-то что-то напишет в канал. Но как мы видим, наша программа запустится в обычном режиме, отработает и завершится.

На протяжении работы функции `main()` мы так и не узнаем, что у нас горютина `readChan` висит заблокированная. Если мы так запускаем очень много горютин – они будут забивать память и висеть в заблокированном виде. И эта ситуация называется «утечкой горютин», потому что горютины будут блокироваться, в них

есть deadlock-и! Но существуют при этом горютины, которые запущены и что-то делают, например, у нас функция `main()` продолжают нашу работу. И эти горютины – они навсегда заблокированы, поэтому эта ситуация называется «утечкой горютин».

В чём же тогда отличие буферизированных каналов от небуферизированных? Для того чтобы с этим разобраться, давайте сначала поймем, как создавать буферизированные каналы. Небуферизированные мы теперь знаем, а буферизированные создаются с помощью передачи в функцию `make` ещё одного значения, а именно размера нашего канала. Мы можем передать 1-2, любой размер, который нам нужен.

Давайте создадим канал с буфером 1, что это значит? – То, что мы можем в этот канал записать значения, при этом не блокироваться. В прошлый раз мы пытались записать в канал `ch` значение 100 до того, как вызвали горютину. И при этом мы блокировались и получали `deadlock`! Давайте попробуем сделать то же самое, но теперь с буферизированным значением, у которого размер 1.

Запишем значение 100, потом вызовем нашу горютину и запишем значение 200 после вызова нашей горютины. Давайте запустим и посмотрим, что произойдет. Смотрите, как обычно, мы стартовали нашу `main()` функцию, потом записали в канал значение 100, при этом не заблокировались. У нас произошёл запуск функции `readChan`, мы прочитали значение из канала и вывели его на экран. После этого мы также записали значение в канал, но не заблокировались и вывели окончание нашей функции. При этом последнее значение так никто и не прочитал.

Но как только мы выйдем за рамки нашего размера, мы будем иметь ту же ситуацию, как и с небуферизированным каналом. То есть если мы попытаемся до

чтения из нашего канала положить туда 2 значения, то на 2-й записи в канал мы заблокируемся, потому что размер нашего канала всего лишь 1. Давайте запустим и посмотрим, что у нас получился deadlock! Вот мы видим, что сработал deadlock! потому что на данном этапе мы заблокировались. И мы можем это сделать либо после чтения, чтобы не заблокироваться, либо увеличить размер нашего канала на 2, например, и избежать при этом deadlock!