



*Постскриптум — место в письме, которое является главным,
но притворяется второстепенным.*

Ашот Наданян

Постскриптум

Мэри каждый день ходит из пункта ДОМ в пункт МЕРЧ и обратно. Так как обратно она идет с Мерчом, её скорость меньше.

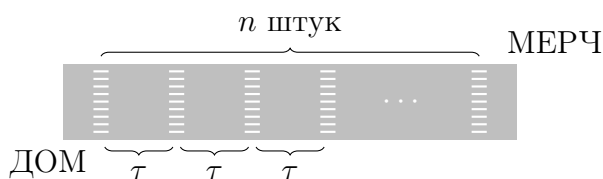
Пункты ДОМ и МЕРЧ находятся по разные стороны Пути, вдоль которого расположены n равноудалённых светофоров. Известно, что все светофоры синхронизированны, то есть меняют цвет одновременно. Светофоры светят красным в течение времени t_k , зелёным в течение времени t_z .

Мэри проходит расстояние между соседними светофорами за время τ . Известно, что она успевает пройти расстояние от первого до последнего светофора за время меньшее, чем его период, то есть $\tau(n-1) < t_k + t_z$.

Каждый день Мэри отправляется в Путь в случайное время. Мэри следует правилам дорожного движения ~~что и вам советуем~~ и не переходит дорогу на красный. При этом она всегда выбирает маршрут, на котором время ожидания минимально, и записывает это время в дневник ~~чтобы не забыть~~.

Вам предлагается дневник Мэри. К сожалению, ~~от времени чернила выцвели~~ данные в дневнике перемешались и идут *не по порядку*. Из него определите:

1. (2 балла) количество светофоров n ,
2. (2 балла) время t_k , в течение которого светофоры светят красным,
3. (2 балла) время t_z , в течение которого светофоры светят зеленым,
4. (2 балла) время τ_1 , в течение которого Мэри идёт между двумя ближайшими светофорами без Мерча,
5. (2 балла) время τ_2 , в течение которого Мэри идёт между двумя ближайшими светофорами, нагруженная Мерчом.

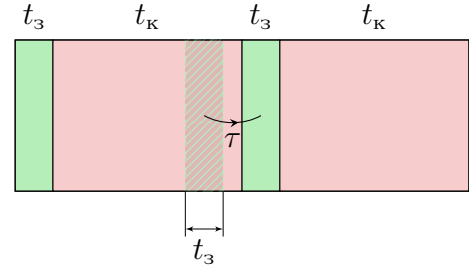


Вы можете скачать дневник Мэри в форматах [csv](#), [excel](#) и [pdf](#).

Автор задачи: Паша Шиликин

Решение

Для начала определимся с «языком» на котором будет решение. Нарисуем два цикла светофора (см. рис.). Если Мэри оказывается на красном, заштрихованном зелёном участке, она идёт к следующему светофору. При этом она ждёт 0 секунд, так как на новом светофоре будет зелёный свет. Тогда будем считать этот участок эффективно зелёным.



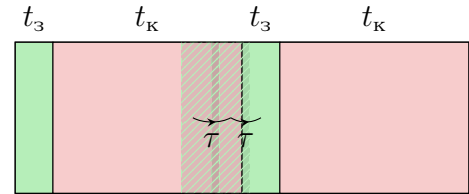
То есть образ «зелёного» тоже «зелёный» в некотором смысле. Очевидно, если светофоров n , промежутков между ними ровно $n - 1$, тогда есть $(n - 1)$ образ. Из условия

$$(n - 1)\tau < t_k + t_3$$

получаем, что эти образы не могут уйти за пределы первого таймлайна. Под плотностью вероятности будем понимать вероятность попасть в некоторую секунду. Такое «дискретное» определение корректно, так как светофор светит дискретно по времени (показывает только номер секунды). Рассмотрим некоторые случаи.

1 случай. $\tau < t_3$. Как видно из картинке, в этом случае будет длинный зелёный участок длины

$$(n - 1)\tau + t_3.$$



Тогда в распределении плотности вероятности будет большой пик в нуле (при попадании в t_3) и постоянное значение для времён от 0 до $t_k - (n - 1)\tau$. Возможно, что

$$t_k - (n - 1)\tau < 0.$$

Тогда Мэри всегда ждёт 0 секунд.

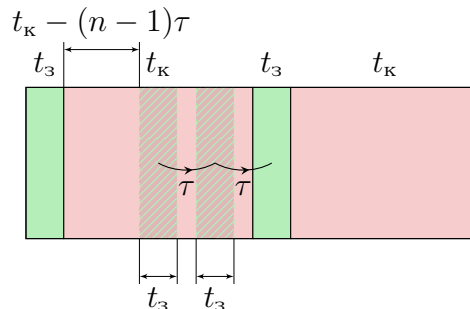
2 случай. $t_3 < \tau$. Самый интересный случай!

1. $(n - 1)\tau > t_k$. В этом случае будет $(n - 1)$ красных участков длины

$$\tau - t_3 > 0.$$

Эти участки *все одной длины* и нет других красных участков. Следовательно, все времена ожидания от 1 до $\tau - t_3$ равновероятны, у плотности вероятности пик в нуле, далее константа.

2. $(n - 1)\tau < t_k$; $t_k - (n - 1)\tau > \tau - t_3$. Теперь у нас есть участки разной длины: один участок длиной $t_k - (n - 1)\tau$ и $(n - 1)$ участков длиной $\tau - t_3$.



(a) Распределение плотности вероятности в нуле равно

$$p(0) = \frac{nt_3}{t_k + t_3},$$

так как зелёного света n участков, а сами участки не пересекаются.

(b) Распределение плотности вероятности имеет ступеньку длиной $t_k(n-1)\tau$, высотой $\frac{1 \text{ сек}}{t_k + t_3}$, так как на больших временах получить это время можно только одним способом (попав в длинный участок).

(c) Распределение плотности вероятности имеет ступеньку длиной $\tau - t_3$, высотой $\frac{n \cdot 1 \text{ сек}}{t_k + t_3}$, так как эти времена можно получить во всех n участках.

3. $(n-1)\tau < t_k$, $\tau > t_3$, $\tau - t_3 > (n-1)\tau$, $(n-1)\tau < t_k$. Аналогично предыдущему пункту:

(a) $p(0) = \frac{t_3 n}{t_3 + t_k}$

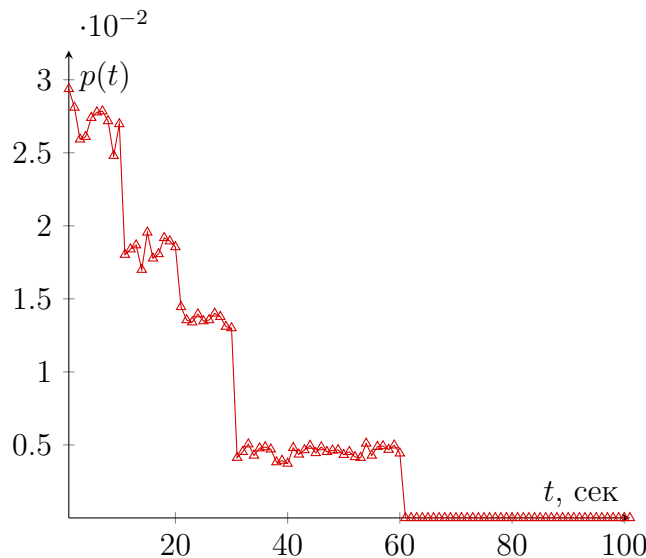
(b) $p(t) = \frac{(n-1) \cdot 1 \text{ сек}}{t_k + t_3}$; $t_k - (n-1)\tau < t^* \leq \tau - t_3$.

(c) $p(t) = \frac{n \cdot 1 \text{ сек}}{t_k + t_3}$; $0 < t \leq t_k - (n-1)\tau$.

Здесь в пункте (b) $(n-1)$ способов, а не 1. Так как $(n-1)$ промежутков соответствующей длины.

Теперь для каждого времени посчитаем вероятность: для каждого времени посчитаем количество случаев и поделим на общее количество записей в дневнике.

Построим график. На нём **не рисуем** $p(0)$ так как оно будет слишком высоко.



Воспользуемся [первым хинтом](#). Он нам говорит сравнить высоты, чтобы ~~проехать под~~ ~~мостом~~ узнать n

$$\frac{p_1}{p_2} = \frac{1}{3}.$$

Здесь p_1 и p_2 — высоты двух правых ступенек на графике. Откуда получаем $n = 3$, что сходится [со вторым хинтом](#).

В данной задаче будет два просуммированных распределения плотности вероятности, описанных выше. Каждый скачок плотности вероятности отвечает скачку одного из распределений. Так как Мэри ходит одинаковое число раз туда и обратно, то эти распределения войдут с одинаковым весом. Как мы видим высоты ступенек соотносятся как $1 : 3 : 4 : 6$. Тогда относительный рост $1 : 2 : 1 : 2$ (первая подскочила на одну единицу, вторая — на 2, ...), следовательно, последовательность скачков

$$t_k - 2\tau_1; \quad \tau_1 - t_3; \quad t_k - 2\tau_2; \quad \tau_2 - t_3.$$

Здесь $\tau_?$ равно либо τ_1 , либо τ_2 . Определим, куда какие τ относятся и составим необходимые уравнения.

1. 0 сек: $P(0) = \frac{nt_3}{t_3 + t_k}$ — было показано выше.
2. 60 сек = $t_k - 2\tau_1$. Именно $t_k - 2\tau$ из-за высот; именно τ_1 , так как $\tau_1 < \tau_2$. Следовательно, $t_k - 2\tau_1 > t_k - 2\tau_2$.
3. 30 сек = $\tau_2 - t_3$. Именно $\tau - t_3$, так как высота подскочила на 2 относительных единицы. Именно τ_2 , так как $\tau_2 > \tau_1$, следовательно, $\tau - t_3 > \tau_1 - t_3$ откуда следует, что скачок который связан с τ будет позже.
4. 20 сек = $t_k - 2\tau_2$. Из высоты видим, что это $t_k - 2\tau$, при этом τ_1 уже использовали.
5. 10 сек = $\tau_1 - t_3$. Всё что осталось.

Итого наша система

$$\begin{cases} \frac{3t_3}{t_k + t_3} = 0,272068; \\ t_k - 2\tau_1 = 60 \text{ сек}; \\ \tau_2 - t_3 = 30 \text{ сек}; \\ t_k - 2\tau_2 = 20 \text{ сек}; \\ \tau_1 - t_3 = 10 \text{ сек}; \end{cases} \implies \begin{cases} t_k = 99,93 \text{ сек}; \\ \tau_1 = 19,97 \text{ сек}; \\ \tau_2 = 39,97 \text{ сек}; \\ t_3 = 9,97 \text{ сек} \end{cases}$$

Получили больше уравнений чем неизвестных, но это даже хорошо (одно из них линейно зависимо от других). Кроме того можно проверить справедливость рассуждений. После округления получаем

$$\begin{cases} t_k = 100 \text{ сек}; \\ \tau_1 = 20 \text{ сек}; \\ \tau_2 = 40 \text{ сек}; \\ t_3 = 10 \text{ сек}; \end{cases}$$

С МЕРЧом Мэри ходит ВДВОЕ медленнее. МЕРЧА МНОГО — главный итог задачи!