



## Теорема о наличии памяти у случайных последовательностей

Автор Reshetov вкл Thursday, 3 December 2015

### Задача

Предположим, что имеется букмекер, который принимает ставки на разницу между результатами подбрасываний игрального кубика.

Обозначим через:  $t$  - номер последнего подбрасывания, соответственно:  $t-1$  - номер предпоследнего подбрасывания, а  $t+1$  - номер следующего подбрасывания.

В таком случае:

$X_{t-1}$  - результат предпоследнего подбрасывания, значение которого заведомо известно игроку.

$X_t$  - результат последнего подбрасывания, значение которого заведомо известно игроку.

$X_{t+1}$  - результат следующего подбрасывания, значение которого игроку неизвестно.

Условия игры:

Игрок может делать ставку на очередном ходе, а может от неё отказаться.

Принимаются два вида ставок:

1. На то, что результат следующего подбрасывания будет больше результата последнего подбрасывания. В таком случае игрок получает выигрыш в размере:  $X_{t+1} - X_t$  денежных единиц
2. На то, что результат следующего подбрасывания будет меньше результата последнего подбрасывания. В таком случае игрок получает выигрыш в размере:  $X_t - X_{t+1}$  денежных единиц

Предположим, что наш игрок делает на вид ставки №1, только при условии, что результат предпоследнего подбрасывания был больше результата последнего подбрасывания и только на то, что результат следующего подбрасывания будет больше результата последнего подбрасывания, игнорируя вид ставки №2.

Каково математическое ожидание выигрыша нашего игрока при таких ставках?

### Решение задачи

А теперь посмотрим, что получится:

В нижеуказанной таблице все варианты, когда игрок не делает ставку, т.е. при условии  $X_{t-1} \leq X_t$ , вычеркнуты, а варианты, когда игрок делает ставку, т.е. при условии  $X_{t-1} > X_t$ , не вычеркнуты и выделены жирным:

Номер варианта трёх последовательных подбрасываний игральной кости	Результат предпоследнего подбрасывания $X_{t-1}$	Результат последнего подбрасывания $X_t$	Результат следующего подбрасывания $X_{t+1}$	Разница: $X_{t+1} - X_t$
1	1	1	1	0
2	1	2	2	0
3	1	3	3	0
4	2	1	1	-1
5	2	2	2	0
6	2	3	3	0
7	3	1	1	-2
8	3	2	2	-1
9	3	3	3	0



Номер варианта трёх последовательных подбрасываний игральной кости	Результат предпоследнего подбрасывания $X_{t-1}$	Результат последнего подбрасывания $X_t$	Результат следующего подбрасывания $X_{t+1}$	Разница: $X_{t+1} - X_t$
4	1	1	4	3
5	1	1	5	4
6	1	1	6	5
7	1	2	1	-1
8	1	2	2	0
9	1	2	3	1
10	1	2	4	2
11	1	2	5	3
12	1	2	6	4
13	1	3	1	-2
14	1	3	2	-1
15	1	3	3	0
16	1	3	4	1
17	1	3	5	2
18	1	3	6	3
19	1	4	1	-3
20	1	4	2	-2
21	1	4	3	-1
22	1	4	4	0
23	1	4	5	1
24	1	4	6	2
25	1	5	1	-4
26	1	5	2	-3
27	1	5	3	-2
28	1	5	4	-1
29	1	5	5	0
30	1	5	6	1
31	1	6	1	-5
32	1	6	2	-4
33	1	6	3	-3
34	1	6	4	-2
35	1	6	5	-1
36	1	6	6	0
37	2	1	1	0
38	2	1	2	1
39	2	1	3	2
40	2	1	4	3
41	2	1	5	4
42	2	1	6	5
43	2	2	1	-1
44	2	2	2	0
45	2	2	3	1
46	2	2	4	2
47	2	2	5	3
48	2	2	6	4
49	2	3	1	-2
50	2	3	2	-1
51	2	3	3	0
52	2	3	4	1
53	2	3	5	2
54	2	3	6	3
55	2	4	1	-3
56	2	4	2	-2
57	2	4	3	-1



Номер варианта трёх последовательных подбрасываний игральной кости	Результат предпоследнего подбрасывания $X_{t-1}$	Результат последнего подбрасывания $X_t$	Результат следующего подбрасывания $X_{t+1}$	Разница: $X_{t+1} - X_t$
58	2	4	4	0
59	2	4	5	1
60	2	4	6	2
61	2	5	1	-4
62	2	5	2	-3
63	2	5	3	-2
64	2	5	4	-1
65	2	5	5	0
66	2	5	6	1
67	2	6	1	-5
68	2	6	2	-4
69	2	6	3	-3
70	2	6	4	-2
71	2	6	5	-1
72	2	6	6	0
73	3	1	1	0
74	3	1	2	1
75	3	1	3	2
76	3	1	4	3
77	3	1	5	4
78	3	1	6	5
79	3	2	1	-1
80	3	2	2	0
81	3	2	3	1
82	3	2	4	2
83	3	2	5	3
84	3	2	6	4
85	3	3	1	-2
86	3	3	2	-1
87	3	3	3	0
88	3	3	4	1
89	3	3	5	2
90	3	3	6	3
91	3	4	1	-3
92	3	4	2	-2
93	3	4	3	-1
94	3	4	4	0
95	3	4	5	1
96	3	4	6	2
97	3	5	1	-4
98	3	5	2	-3
99	3	5	3	-2
100	3	5	4	-1
101	3	5	5	0
102	3	5	6	1
103	3	6	1	-5
104	3	6	2	-4
105	3	6	3	-3
106	3	6	4	-2
107	3	6	5	-1
108	3	6	6	0
109	4	1	1	0
110	4	1	2	1
111	4	1	3	2



Номер варианта трёх последовательных подбрасываний игральной кости	Результат предпоследнего подбрасывания $X_{t-1}$	Результат последнего подбрасывания $X_t$	Результат следующего подбрасывания $X_{t+1}$	Разница: $X_{t+1} - X_t$
<b>112</b>	<b>4</b>	<b>1</b>	<b>4</b>	<b>3</b>
<b>113</b>	<b>4</b>	<b>1</b>	<b>5</b>	<b>4</b>
<b>114</b>	<b>4</b>	<b>1</b>	<b>6</b>	<b>5</b>
<b>115</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>1</b>	<b>-1</b>
<b>116</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>2</b>	<b>0</b>
<b>117</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>3</b>	<b>1</b>
<b>118</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>4</b>	<b>2</b>
<b>119</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>120</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>6</b>	<b>4</b>
<b>121</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>1</b>	<b>-2</b>
<b>122</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>2</b>	<b>-1</b>
<b>123</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>3</b>	<b>0</b>
<b>124</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>4</b>	<b>1</b>
<b>125</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>5</b>	<b>2</b>
<b>126</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>6</b>	<b>3</b>
<del>127</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>1</del>	<del>-3</del>
<del>128</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>2</del>	<del>-2</del>
<del>129</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>3</del>	<del>-1</del>
<del>130</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>0</del>
<del>131</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>1</del>
<del>132</del>	<del>4</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>2</del>
<del>133</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>1</del>	<del>-4</del>
<del>134</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>2</del>	<del>-3</del>
<del>135</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>3</del>	<del>-2</del>
<del>136</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>4</del>	<del>-1</del>
<del>137</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>0</del>
<del>138</del>	<del>4</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>1</del>
<del>139</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>1</del>	<del>-5</del>
<del>140</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>2</del>	<del>-4</del>
<del>141</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>3</del>	<del>-3</del>
<del>142</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>4</del>	<del>-2</del>
<del>143</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>5</del>	<del>-1</del>
<del>144</del>	<del>4</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>0</del>
<b>145</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
<b>146</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>1</b>
<b>147</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>3</b>	<b>2</b>
<b>148</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>4</b>	<b>3</b>
<b>149</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>5</b>	<b>4</b>
<b>150</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>6</b>	<b>5</b>
<b>151</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>1</b>	<b>-1</b>
<b>152</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>2</b>	<b>0</b>
<b>153</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>3</b>	<b>1</b>
<b>154</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>4</b>	<b>2</b>
<b>155</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>156</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>6</b>	<b>4</b>
<b>157</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>1</b>	<b>-2</b>
<b>158</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>2</b>	<b>-1</b>
<b>159</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>3</b>	<b>0</b>
<b>160</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>4</b>	<b>1</b>
<b>161</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>5</b>	<b>2</b>
<b>162</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>6</b>	<b>3</b>
<b>163</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>1</b>	<b>-3</b>
<b>164</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>-2</b>
<b>165</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>-1</b>



Номер варианта трёх последовательных подбрасываний игральной кости	Результат предпоследнего подбрасывания $X_{t-1}$	Результат последнего подбрасывания $X_t$	Результат следующего подбрасывания $X_{t+1}$	Разница: $X_{t+1} - X_t$
<b>166</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>4</b>	<b>0</b>
<b>167</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>5</b>	<b>1</b>
<b>168</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>6</b>	<b>2</b>
<del>169</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>1</del>	<del>-4</del>
<del>170</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>2</del>	<del>-3</del>
<del>171</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>3</del>	<del>-2</del>
<del>172</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>4</del>	<del>-1</del>
<del>173</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>0</del>
<del>174</del>	<del>5</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>1</del>
<del>175</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>1</del>	<del>-5</del>
<del>176</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>2</del>	<del>-4</del>
<del>177</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>3</del>	<del>-3</del>
<del>178</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>4</del>	<del>-2</del>
<del>179</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>5</del>	<del>-1</del>
<del>180</del>	<del>5</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>0</del>
<b>181</b>	<b>6</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
<b>182</b>	<b>6</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>1</b>
<b>183</b>	<b>6</b>	<b>1</b>	<b>3</b>	<b>2</b>
<b>184</b>	<b>6</b>	<b>1</b>	<b>4</b>	<b>3</b>
<b>185</b>	<b>6</b>	<b>1</b>	<b>5</b>	<b>4</b>
<b>186</b>	<b>6</b>	<b>1</b>	<b>6</b>	<b>5</b>
<b>187</b>	<b>6</b>	<b>2</b>	<b>1</b>	<b>-1</b>
<b>188</b>	<b>6</b>	<b>2</b>	<b>2</b>	<b>0</b>
<b>189</b>	<b>6</b>	<b>2</b>	<b>3</b>	<b>1</b>
<b>190</b>	<b>6</b>	<b>2</b>	<b>4</b>	<b>2</b>
<b>191</b>	<b>6</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>192</b>	<b>6</b>	<b>2</b>	<b>6</b>	<b>4</b>
<b>193</b>	<b>6</b>	<b>3</b>	<b>1</b>	<b>-2</b>
<b>194</b>	<b>6</b>	<b>3</b>	<b>2</b>	<b>-1</b>
<b>195</b>	<b>6</b>	<b>3</b>	<b>3</b>	<b>0</b>
<b>196</b>	<b>6</b>	<b>3</b>	<b>4</b>	<b>1</b>
<b>197</b>	<b>6</b>	<b>3</b>	<b>5</b>	<b>2</b>
<b>198</b>	<b>6</b>	<b>3</b>	<b>6</b>	<b>3</b>
<b>199</b>	<b>6</b>	<b>4</b>	<b>1</b>	<b>-3</b>
<b>200</b>	<b>6</b>	<b>4</b>	<b>2</b>	<b>-2</b>
<b>201</b>	<b>6</b>	<b>4</b>	<b>3</b>	<b>-1</b>
<b>202</b>	<b>6</b>	<b>4</b>	<b>4</b>	<b>0</b>
<b>203</b>	<b>6</b>	<b>4</b>	<b>5</b>	<b>1</b>
<b>204</b>	<b>6</b>	<b>4</b>	<b>6</b>	<b>2</b>
<b>205</b>	<b>6</b>	<b>5</b>	<b>1</b>	<b>-4</b>
<b>206</b>	<b>6</b>	<b>5</b>	<b>2</b>	<b>-3</b>
<b>207</b>	<b>6</b>	<b>5</b>	<b>3</b>	<b>-2</b>
<b>208</b>	<b>6</b>	<b>5</b>	<b>4</b>	<b>-1</b>
<b>209</b>	<b>6</b>	<b>5</b>	<b>5</b>	<b>0</b>
<b>210</b>	<b>6</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>1</b>
<del>211</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>1</del>	<del>-5</del>
<del>212</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>2</del>	<del>-4</del>
<del>213</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>3</del>	<del>-3</del>
<del>214</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>4</del>	<del>-2</del>
<del>215</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>5</del>	<del>-1</del>
<del>216</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>6</del>	<del>0</del>
			<b>Итого для невычеркнутых строк</b>	<b>105</b>



Номер варианта трёх последовательных подбрасываний игральной кости	Результат предпоследнего подбрасывания $X_{t-1}$	Результат последнего подбрасывания $X_t$	Результат следующего подбрасывания $X_{t+1}$	Разница: $X_{t+1} - X_t$
	1		+1	

**с условием:**

$$X_{t-1} > X_t$$

Не правда ли, что какой-то странный результат, если учесть что все варианты в каждой из строк вышеуказанной таблицы равновозможны? Всего в таблице 216 вариантов выпадения кубика в трех последовательных подбрасываниях, из которых 90 не вычеркнуты. В результате чего получается, что наш игрок имеет математическое ожидание  $105 / 90 = 1.166666666666666666666666666667...$  денежных единиц на каждую сделанную им ставку.

Странность заключается в том, что мы не наблюдаем последействия, т.к.:  $p(X_t > X_{t+1}) = p(X_{t+1} > X_t)$  и  $p(X_t - X_{t+1}) = p(X_{t+1} - X_t)$ , а соответственно зная значение только последнего подбрасывания игральной кости  $X_t$  наш игрок не мог никаким образом получить математическое ожидание более нулевого, т.к.  $M = (X_t - X_{t+1}) p(X_t - X_{t+1}) - (X_{t+1} - X_t) p(X_{t+1} - X_t) = 0$ . Однако знание значения предпоследнего подбрасывания  $X_{t-1}$  уже позволяет получить игроку преимущество, а соответственно напрашивается вывод, что: **последующее значение случайного ряда может зависеть от не менее, чем двух предыдущих значений.** Также: **случайные ряды могут иметь память (или как её ещё именуют: последствие) на глубину не менее двух уровней, даже если у них отсутствует память на глубину одного уровня.** Где под глубиной уровней считается количество заведомо известных значений предыдущих величин случайного ряда.

### Формулировка теоремы

Предположим, что имеется некий генератор случайных временных рядов, последовательно выдающий значения измеримые, попарно сравнимые и однозначно ранжируемые. Об алгоритме которого нам известно лишь то, что вероятность сгенерированного любого его последующего значения независима от любого предыдущего сгенерированного значения. Предположим, что данный генератор с интервалом в 1 единицу времени, выдаёт некую последовательность чисел:

$$X_1, X_2, \dots, X_{t-1}, X_t$$

Где:

$X_i$  - некое значение случайного числа, сгенерированное генератором на  $i$ -й единице времени с момента его запуска.

$t$  - текущее время в единицах времени с момента запуска генератора

Предположим, что нам известны два произвольных значения, сгенерированные в прошлом:  $X_{t-k}$  и  $X_{t-m}$

При условии:

$$0 \leq k \leq m \leq t$$

Предположим, что имеется некий букмекер, который предлагает сделать ставку в момент  $t$  на разницу между значениями чисел  $\delta = X_{t-m} - X_{t+n}$ , где  $n$  - натуральное число, при условиях:

- Если мы делаем ставку на понижение, то размер нашего выигрыша будет равен  $\delta$  в денежных единицах
- Если мы делаем ставку на повышение, то размер нашего выигрыша будет равен  $-\delta$  в денежных единицах



Возможно ли получить математическое ожидание выше значения 0 денежных единиц при ставках у вышеуказанного букмекера, если нам заведомо известны значения двух произвольных предыдущих чисел ряда:  $X_{t-k}$  и  $X_{t-m}$ ? Ведь очевидно, что значение числа ряда  $X_{t+n}$  нам пока неизвестно, т.к. генератор выдаст его в будущем только через  $n$  единиц времени.

Для начала попробуем доказать, что знание только лишь одного значения числа  $X_{t-m}$  явно недостаточно для получения положительного математического ожидания по правилам вышеприведённой игры. Хотя вроде бы и очевидно по вышеуказанным условиям, вероятности сгенерированных значений попарно независимы друг от друга. Но это пока ещё не доказано для математического ожидания.

### Доказательство теоремы

#### Рассмотрим случай 1.1. при условии: $X_{t-m} = X_{t+n}$

Поскольку в этом случае  $\delta = |X_{t-m} - X_{t+n}| = 0$ , то очевидно, что математическое ожидание всегда тоже будет равно  $M = 0$ .

#### Рассмотрим случай 1.2. при условии: $X_{t-m} \neq X_{t+n}$

Найдём минимум от значений  $X_{t-m}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\min} = \min(X_{t-m}, X_{t+n})$$

Найдём максимум от значений  $X_{t-m}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\max} = \max(X_{t-m}, X_{t+n})$$

Вычислим между ними разницу:

$$dV = V_{\max} - V_{\min}$$

В таком случае равновозможны всего лишь два несовместных варианта, приведенные в нижеуказанной таблице по строкам:

Номер варианта	Значение $X_{t-m}$	Значение $X_{t+n}$	Разница: $X_{t-m} - X_{t+n}$
1	$V_{\min}$	$V_{\max}$	$-dV$
2	$V_{\max}$	$V_{\min}$	$dV$

Поскольку вышеуказанные варианты 1 и 2 равновозможны, т.е.  $p(1) = p(2) = 1/2$ , то математическое ожидание:

$$M = (dV - dV) / 2 = 0$$

**Вывод:** Знание значения единственного произвольной случайной величины случайного временного ряда не даёт никакого преимущества в математическом ожидании разницы между этим значением и любым заведомо неизвестным числом этого же ряда при условии попарной независимости значений всех чисел в этом же ряду.

С двумя числами случайного временного ряда, значение одного из которых нам заведомо известно, а второго неизвестно, мы разобрались. Теперь перейдём к трём числам, значения двух из которых нам заведомо известны, а третьего неизвестно.

#### Рассмотрим 2.1. случай, когда $X_{t-m} = X_{t-k} = X_{t+n}$

Очевидно, что всегда  $\delta = 0$ , а следовательно и  $M = 0$

#### Рассмотрим 2.2. случай, когда два значения равны между собой, а третье не равно ни



### одному из остальных двух значений

Т.е. может иметь место только один из трёх нижеприведённых равновозможных вариантов:

1.  $X_{t-m} = X_{t-k}$  и  $X_{t+n} \neq X_{t-m}$  и  $X_{t+n} \neq X_{t-k}$
2.  $X_{t-m} \neq X_{t-k}$  и  $X_{t+n} = X_{t-m}$  и  $X_{t+n} \neq X_{t-k}$
3.  $X_{t-m} \neq X_{t-k}$  и  $X_{t+n} \neq X_{t-m}$  и  $X_{t+n} = X_{t-k}$

Найдём минимум от значений  $X_{t-m}$ ,  $X_{t-k}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\min} = \min(X_{t-m}, X_{t-k}, X_{t+n})$$

Найдём максимум от значений  $X_{t-m}$ ,  $X_{t-k}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\max} = \max(X_{t-m}, X_{t-k}, X_{t+n})$$

Вычислим между ними разницу:

$$dV = V_{\max} - V_{\min}$$

У нас могут быть всего шесть равновозможных и попарно несовместных вариантов:

Номер варианта	Значение $X_{t-k}$	Значение $X_{t-m}$	Значение $X_{t+n}$	Разница:
1	$V_{\max}$	$V_{\max}$	$V_{\min}$	dV
2	$V_{\max}$	$V_{\min}$	$V_{\max}$	-dV
3	$V_{\min}$	$V_{\max}$	$V_{\max}$	0
4	$V_{\max}$	$V_{\min}$	$V_{\min}$	0
5	$V_{\min}$	$V_{\max}$	$V_{\min}$	dV
6	$V_{\min}$	$V_{\min}$	$V_{\max}$	-dV

И тут мы видим две интересные закономерности:

1. Если  $X_{t-k} > X_{t-m}$ , то  $X_{t-m} \leq X_{t+n}$
2. Если  $X_{t-k} < X_{t-m}$ , то  $X_{t-m} \geq X_{t+n}$

Поскольку значения  $X_{t-k}$  и  $X_{t-m}$  нам заведомо известны, то в данном случае мы можем без всякого риска сделать ставку на знак разницы:  $X_{t-m} - X_{t+n}$ .

Что касается условия  $X_{t-k} = X_{t-m}$ , то в силу того, что нам заведомо неизвестно являются ли значения этих случайных величин максимальными или минимальными из трёх возможных, то математическое ожидание значения разницы  $|X_{t-m} - X_{t+n}|$  всегда будет нулевым, т.к. варианты с номерами 1 и 6 равновозможны.

Вычислим матожидание для вариантов, когда  $X_{t-k} > X_{t-m}$ , т.е. для вариантов с номерами 2 и 4:

$$M(X_{t-k} > X_{t-m}) = (-dV + 0) / 3 = -dV / 3 < 0$$

Вычислим матожидание для вариантов, когда  $X_{t-k} < X_{t-m}$ , т.е. для вариантов с номерами 3 и 5:

$$M(X_{t-k} < X_{t-m}) = (dV + 0) / 3 = dV / 3 > 0$$

Ну и конечно же:

$$M(X_{t-k} = X_{t-m}) = 0$$





### Рассмотрим 2.3. случай, когда все известные и неизвестные значения случайных величин попарно не равны друг другу

Найдём минимум от значений  $X_{t-m}$ ,  $X_{t-k}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\min} = \min(X_{t-m}, X_{t-k}, X_{t+n})$$

Найдём максимум от значений  $X_{t-m}$ ,  $X_{t-k}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\max} = \max(X_{t-m}, X_{t-k}, X_{t+n})$$

Найдём среднее из значений  $X_{t-m}$ ,  $X_{t-k}$  и  $X_{t+n}$

$$V_{\text{mid}} = \text{mid}(X_{t-m}, X_{t-k}, X_{t+n})$$

Вычислим между ними разницу:

$$dV_a = V_{\text{mid}} - V_{\min}$$

$$dV_b = V_{\max} - V_{\text{mid}}$$

$$dV_c = V_{\max} - V_{\min} = dV_a + dV_b$$

У нас могут быть всего шесть равновозможных и попарно несовместных вариантов:

Номер варианта	Значение $X_{t-k}$	Значение $X_{t-m}$	Значение $X_{t+n}$	Разница:
1	$V_{\max}$	$V_{\text{mid}}$	$V_{\min}$	$dV_a$
2	$V_{\max}$	$V_{\min}$	$V_{\text{mid}}$	$-dV_a$
3	$V_{\text{mid}}$	$V_{\max}$	$V_{\min}$	$dV_a + dV_b$
4	$V_{\text{mid}}$	$V_{\min}$	$V_{\max}$	$-dV_a - dV_b$
5	$V_{\min}$	$V_{\max}$	$V_{\text{mid}}$	$dV_b$
6	$V_{\min}$	$V_{\text{mid}}$	$V_{\max}$	$-dV_b$

Вычислим матожидание для вариантов, когда  $X_{t-k} > X_{t-m}$ , т.е. для вариантов с номерами 1, 2 и 4:

$$M(X_{t-k} > X_{t-m}) = (dV_a - dV_a - dV_a - dV_b) / 3 = -(dV_a + dV_b) / 3 < 0$$

Вычислим матожидание для вариантов, когда  $X_{t-k} < X_{t-m}$ , т.е. для вариантов с номерами 3, 5 и 6:

$$M(X_{t-k} < X_{t-m}) = (dV_a + dV_b + dV_a - dV_a) / 3 = (dV_a + dV_b) / 3 > 0$$

Обобщив закономерности для случаев 2.1., 2.2. и 2.3. мы получаем закономерность:

$$M(X_{t+n} - X_{t-m}) = p(X_{t-m} \neq X_{t-k}) \cdot \text{sgn}(X_{t-m} - X_{t-k}) \cdot (V_{\max} - V_{\min}) \geq p(X_{t-m} \neq X_{t-k}) \cdot \text{sgn}(X_{t-m} - X_{t-k}) \cdot |X_{t-k} - X_{t-m}|$$

Поскольку:

$$|x| = \text{sgn}(x) \cdot x$$

и

$$\text{sgn}(x)^2 = 1$$

то:

$$M(X_{t+n} - X_{t-m}) \geq p(X_{t-m} \neq X_{t-k}) \cdot (X_{t-m} - X_{t-k})$$



Соответственно, если заведомо зная значения не менее двух предыдущих величин случайного временного ряда, можно однозначно вычислить знак математического ожидания для разницы между последним известным значением числа этого ряда и пока ещё неизвестным значением того же самого ряда, то можно сделать окончательный вывод о том, что:

---

**Случайные временные ряды обладают памятью на глубину не менее двух заведомо известных значений**

---

P. S.:

1. Если бы было известно значение для  $p(X_{t-m} \neq X_{t-k})$  то можно было бы вычислить и абсолютное значение этого математического ожидания, а оно нам неизвестно, т.к. мы не обладаем никакими сведениями об алгоритме генератора.
2. Если ряд монотонно возрастающий либо монотонно убывающий, то значение математического ожидания в вышеуказанных формулах будет с противоположным знаком. Но при таких условиях подобные ряды никак нельзя назвать случайными или, по крайней мере, нельзя сказать про такие ряды, что последующее значение ряда независимо от предыдущего.

---

Юрий Решетов

**Tags:** [Математика](#)  
[Теория вероятностей](#)

**Source URL:** <http://yury-reshetov.com/node/36>