Задача 67. Разглеждаме информация, съставена от 8 бита. Поради шум при изпращането между сървъри, всеки бит може да бъде предаден погрешно с вероятност р.

()	1	0	0	0	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

- Каква е вероятността съобщението да бъде правилно предадено между два сървъра А и В, които са свързани директно? Какво е очакването на правилния брой битове в крайното съобщение?
- 2. Можете ли да отговорите на същите въпроси от от а), ако съобщението минава (точно по веднъж) през n=3 междинни сървъра? *Какви са резултатите при $n\to\infty$?

	(GF) X = # правилно подредени байгове X ~ Bin (8,4) p) — р) — 2) [P(X=8)=(1-p)8
是用了。	X~Bm(8.10) 0
	$(2) P(X=8)=(1-p)^{8}$
	E[X7-8(1-p)
4	LEATHER TO THE COUNTY OF THE TOTAL CARLES A.
and the second	δ) $A \rightarrow M_1 \rightarrow M_2 \rightarrow M_3 \rightarrow B$
W. H.S	Имане общо 4 трансфера.
	3a ga obge pregagett equit dui npabunto,
20 , 2	Tou Tipe de da la base inponerier 0, 2 unu 1 nom
(S(r) 7)	=> P(1-in dui expegaget npagnano) = (1-p) + (2/(1-p/2p2+ p7=:9)
	Имаме одио 4 грансфера. За аа овае предаден един ой провилно, той треова да овае променен 0, 2 или 4 пъти «» Р(1-ти бите вредаден провилно) « (1-р) 4+ (2) (1-р) 2-р 2+ р 4 = : 9, Р(инорормациета е предадена провилно) « д 8 Н Вти (8, д 7] = 8.9
	H_Bin(8,99) = 8.9
	5-m
	Dougle Malon
	Pru an cmetru: 9 = 2 (2n) p2 (1-p) 2n-2h V K.0
	V KaO AK/P CI V
	$\sum_{k=0}^{\infty} \binom{2n}{k} \binom{k}{p} \binom{1-p}{1-p} \binom{2n-k}{s} = 1$
	tso 2011
	$\sum_{k=0}^{\infty} \binom{2n}{k} \binom{n}{k} \binom{n-1}{k} = \binom{n-1}{k} \binom{n-1}{k} = \binom{n-1}{k} \binom{2n-1}{k}$
STOT.	K-0
	$\Rightarrow 2q = 1 + (2p-1)$
	- LANCE LA LA COLLEGE CONTRACTOR
Sections	=> 9 => 1, 1. k. 12p-1 < 1
- Peter-Si	7 1900 2
2	