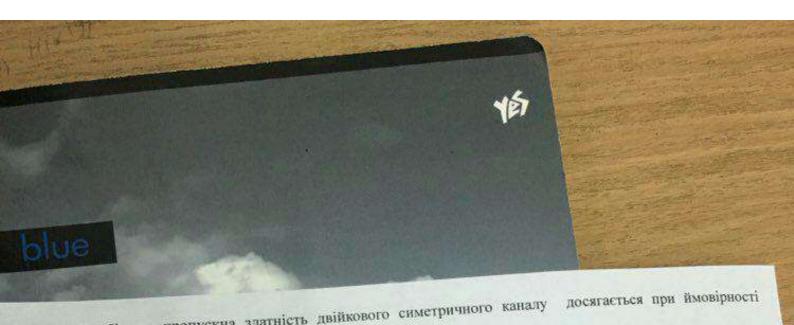
сорія інформації. Тестовий модуль 1. Варіант №1



1. 3 урни, в якій містяться Найбільшу інформацію несе	20 білих, по 15 у повідомлення, що	червоних з	та синіх та куля має ко	10 чорних куль, вилучалір:	еться одн
1) чорний					
У2) білий	John F	rome no	2 00	15-00	
 3) червоний або синій 4) червоний 	60 s.	60 nep.	60 rop.	15 wu.	
2. Кількість інформації в пов	йдомленні є	фунг	кцією від іме	вірності даного повідом	лення.
неперервно спадною дискретною					
V3) неперервно зростаючою					
4) періодичною					
3. Розмірністю ентропії джег	оела є:				
1) біт 2) біт·е					
V3) 6it/cим					
4) сим.					
4. Надлишковість джерела _	при з	ростанні й	юго ентропі	i.	
 ✓1) зменшується 					
2) збільшується					
3) не змінюється					
4) прямує до нескінченості					
5. Джерело Х генерує повід	омлення $\{x_i\}_{i=1,}$	$n = \frac{1}{i}$ is in	мовірностям	$\{p_i\}_{i=1,\dots,n} = \frac{1}{n}$, а джере	ело У -
повідомлення $\{y_i\}_{i=1,,n} = i$ з	тими самими йм	овірностя	ми. Ентропі	і джерел Х та У співвіл	носяться
таким чином:					
1) однакові					
У2) у джерела X менше					
3) у джерела Х більше	i Kin	m ma n 237	evenocti Bin	значения п	
4) у джерела Х може бути я	к менше, так год	тыше в зап	icachoch bia	Site to the table of the table of the table of the table of table	
 Інформаційні системи це: системи, які слугують для 	managari indom	oniï pia Ri	пправника :	ю отримувача	
 системи, які слугують для (2) клас технічних систем для 	передачі інформ	павання т	га перетвор	ння інформації	
(2) клас технічних систем, що(3) клас технічних систем, що	nosponators till	илко опра	ньовувати і	нформацію	
 клас технічних систем, що об'єднані в мережу декіль 	va vosen'sorenia	Action Confirm			
7. Джерело повідомлень нази	вається стаціона	рним, як	що		
the second secon	MAN CODON				
as de le conjunto o roll DHD	икиения повилом	слень на н	виході джег	ела не залежить від ча	acy
and the same among presented	опия повилом лен	ь на вихо	川 川水でじて川は	доривное і	
3) сума імовірностей виники4) середня кількість інформа	ції, що виробляє	ться джег	елом є ста	діонарною функцією	
8. Статистична надлишковіст	ъ джерела з <i>k</i> =4	i <i>H(X)</i> =1.	5 становит	Ь	
1) 0.25		(M. A.)	A 1000 A 10		
2) 0.5	Many the	lli ga	4 all		
3) 0.375		20	4 than	A STANDARD IN LESS	
(4) 0.75	A.A.		N. W.		
7/0./0					



9. Найбільша пропускна здатність двійкового симетричного каналу досягається при ймовірності помилкового приймання сигналу

V1) 0.3

2) 0.5 3) 0.8

4) 1

10. Чому дорівнює вага кодової комбінації 10100100?

1)1

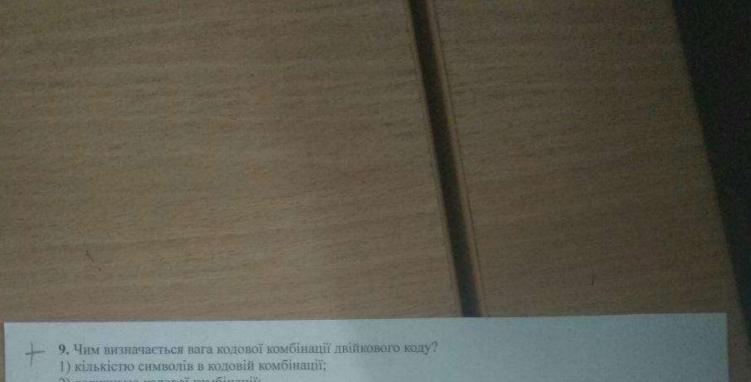
2) 2 √3) 3

4)4

5)5

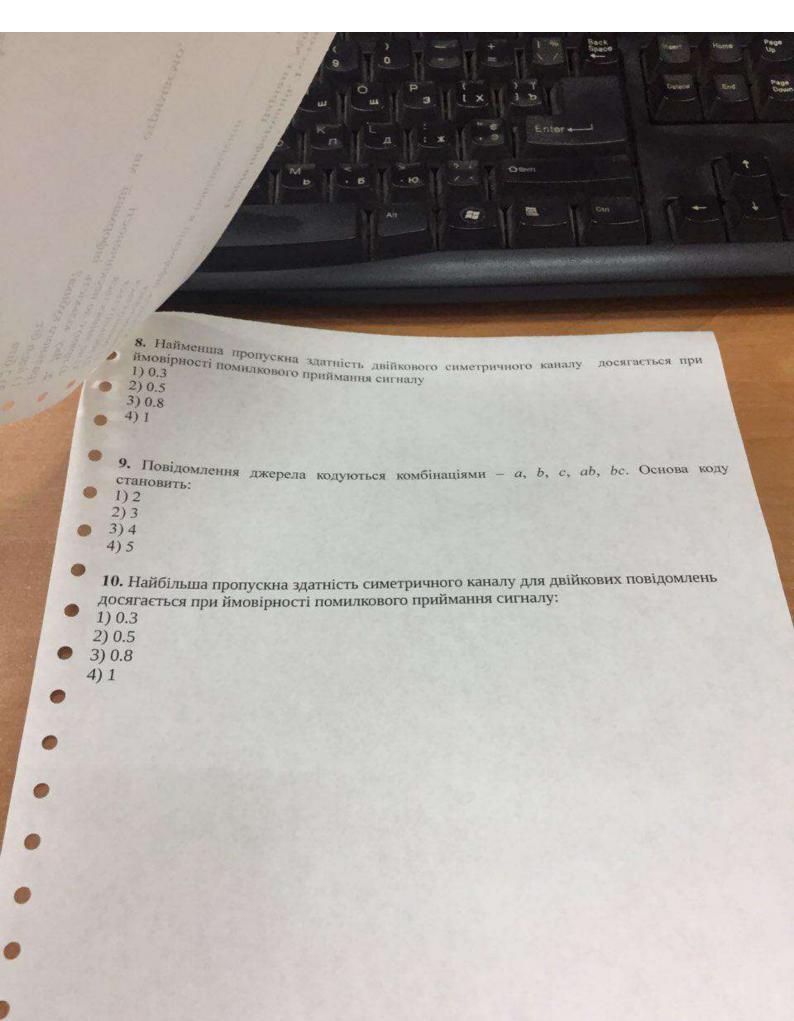
Теорія інформації. Тестовий модуль Варіант №2

+	1. 3 урни, в якій містяться 40 білих, по 25 свиїх та жовтих та 10 чорних куль, вилучається одна. Найменшу інформацію несе повідомлення, що вилучена куля має колір: 1) чорний ② білий 3) сний або жовтий 4) жовтий
+	 Ентропія джерела дискретних повідомлень може приймати значення; [0;1] [0;1] [0;+∞) (-∞;+∞) (1;+∞)
	3. Ентропією джерела назнвають міру повідомлення на виході. (1) невизначеності 2) надлишковості 3) детермінованості 4) достовірності
	 4. Задача кодування джерела полягае в 1) виборі алфавіту для побудови коду та відповідного підсилювача сигналу 2) дослідженні імовірнісних характеристик повідомлень, що продукує джерело, та на їх основі побудови коду 3) кодуванні повідомлень, з метою досягнення максимальної продуктивності джерела 4) побудові кодера джерела
+	5. Hexañ $P(X,Y) = \begin{pmatrix} 0.5 & 0 \\ 0.25 & 0.25 \end{pmatrix}$, roại $H(X,Y) = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 2 \\ 3 & 1.5 \\ 4 & 2.5 \end{pmatrix}$
+	6. Ентропія джерела обсягом N дорівнює log N , якщо ймовірності повідомлень підпорядковуються розподілу: (1) рівномірному 2) біноміальному 3) геометричному 4) Пуассона
	7. Інформаційний канал — це 1) канал через який передається інформація 2) деяка модель середовища, через яку інформація проходить або у якій зберігається 3) певний набір припушень та властивостей, що описують реальні канали передавания інформації 4) лінія зв'язку, що з'єднує джерело (об'єкт) та спостерігача (приймач)
	 Найменша пропускиа здатність двійкового симетричного каналу досягається при ймовірност помилкового приймання сигналу 0.3 0.5 0.8



- 2) довжиною кодової комбінації;
- (3) кількістю символів "1" в кодовій комбінації;
- 4) розташуванням символів "1" в кодовій комбінації.
- 5) кількістю символів в алфавіті коду.
- 10. При відсутності перешкод швидкість передачі інформації в системі джерело канал приймач при зростанні ентропії джерела:
 - (1) не змінюється
 - 2) збільшується
 - 3) зменшусться
 - 4) може як збільшуватися, так і зменшуватися в залежності від швидкості

4 Теорія інформації. Тестовий модуль 1. Варіант №9	
1. Кількість інформації в повідомленні при зростанні імовірності появи даного повідомлення. 1) зменшується 2) збільшується 3) не змінюється 4) прямує до нескінченості 2. Яку кількість інформації ми отримаємо, якщо дізнаємося результат підкидання трального кубика? 1) log₂6 біт 2) 2 біта 3) 1 біт 4) log₂(3/6) біт 5) log₂(2/6) біт 6) log₂(1/6) біт 3. Якою є максимальна ентропія джерела з k=8 повідомлень 1) 2 2) 3 3) 4 4) залежить від розподілу імовірностей появи повідомлень на виході джерела 4. Глибина пам'яті h дискретного джерела це: 1) найменша кількість різних повідомлень між появою двох однакових 2) середня кількість різних повідомлень, що генеруються джерелом, за одиницю часта зоредня частота появи повідомленья 4) кількість попередніх повідомлень лише від яких залежить імовірність появи черновідомлення	у
5. Ентропія джерела повідомлень з ймовірностями $\{p_i\}_{i=1,2,3} = \{0.5; 0.25; 0.25\}$ в бітах складає: 1) 1.25 2) 1.5 3) 1.75 4) 2	
 6. Швидкість передавання інформації через канал дорівнює 1) 1/τ(H(X)-H(Y)) 2) 1/τ(H(X)-H(Y X)) 3) 1/τ(H(Y)-H(X Y)) 4) 1/τ(H(X)-H(X Y)) 	
7. Інформаційний канал — це 1) канал через який передається інформація 2) деяка модель середовища, через яку інформація проходить або у якій збе 3) певний набір припущень та властивостей, що описують реальні кана інформації 4) лінія зв'язку, що з'єднує джерело (об'єкт) та спостерігача (приймач)	ерігається ли передавання



Теорія інформації. Тестовий модуль 1 Bapiant №8 1. Ентропія джерела дискретних повідомлень може приймати множину значень: 1) [0;1] ② [0; +∞) 3) (-∞; +∞) 4) [1; +∞) 2. Розмірністю ентропії джерела ϵ : 1) bir 2) бir c (3) біт/сим 4) CHM. 3. Нехай P(X)={0.5, 0.125, 0.125, 0.25}, тоді H(X)= 1) 0.25 2) 1 3) 1.25 4) 1.5 (3) 1.75 6)2 4. Джерело інформації називають дискретним, якщо ① за скінчений проміжок часу ним генерується скінченна множина повідомлень 2) розподіл імовірностей повідомлень є дискретним та не залежить від часу 3) множина повідомлень є скінчена 4) за певного рівня похибки повідомлення на виході джерела ϵ наперед відомими 5. У разі повної статистичної залежності джерел X та Y їхня взаємна ентропія дорівнює: (1) H(X) 2)1 3)0 4) H(X)+ H(Y) 6. При відсутності перешкод швидкість передачі інформації в системі джерело-каналприймач при зростанні ентропії джерела П не змінюється 2) збільшується 3) зменшується (4) може як збільшуватися, так і зменшуватися в залежності від швидкості передавання символів 7. Інформаційний канал – це 1) канал через який передається інформація 2) деяка модель середовища, через яку інформація проходить або у якій зберігається 3) певний набір припущень та властивостей, що описують реальні канали передавання інформації 4) лінія зв'язку, що з'єднує джерело (об'єкт) та спостерігача (приймач)

