ЛНУ ЛНУ English (en) ▼

Теорія інформації та кодування

Home / My courses / Теорія інформації / General / Підсумковий тест ПМІ-23

```
Quiz navigation
Show one page at a time
Finish review
```

Started on Friday, 21 May 2021, 7:00 PM **State** Finished Completed on Friday, 21 May 2021, 7:15 PM **Time taken** 15 mins **Grade 45.00** out of 50.00 (**90**%) Question 1 При незмінній ентропії джерела надлишковість коду зростає при _ середньої довжини кодової комбінації Correct Select one: Mark 2.50 out of 2.50 а. зменшенні b. не залежить від цієї величини 🔾 с. залежить від імовірностей появи символів на виході джерела d. зростанні Question **2** Під час кодування нерівноймовірних повідомлень для рівномірних кодів характерна Correct Select one: Mark 2.50 out of а. неоднозначність при декодуванні

b. компактність 💿 с. значна надлишковість d. значна ентропія Question **3** Чи може перевірна підматриця лінійного (4, 10) коду здатного виправляти помилки кратності 2 містити пари рядків а) 111100 і 101011; б) 111001 і 010101 Correct Mark 2.50 out of Select one: 2.50 a. a) і б) – так ● b. a) – так; б) – ні oc. б) – так; а) – ні od. a) і б) – ні Question **4** Згідно з прямою теоремою Шеннона посимвольного нерівномірного кодування: для ансамблю Х об'ємом k з ентропією H(X) існує посимвольний нерівномірний префіксний код, середня довжина кодових слів якого задовольняє нерівність Correct Mark 2.50 out of 2.50 Select one: lacksquare a. $ar{l} \geq H(X)$ lacksquare b. $ar{l} < H(X)$ $lue{}$ c. $ar{l} < H(X) + 1/k$ lacksquare d. $ar{l} < H(X) + 1$ Question **5** Поліному $1+x+x^3+x^5+x^7+x^8$ відповідає вісімковий трибіт Correct Select one: Mark 2.50 out of 2.50 a. 563 ♥ Flag question o b. 356 o. 635 o d. 653 Question **6** Якщо алфавіт джерела складається з k повідомлень, а алфавіт приймача – з k+1, то канал називають Correct Select one: Mark 2.50 out of 2.50 а. з витиранням Remove flag b. нерівномірним відносно алфавіту джерела ос. нерівномірним відносно алфавіту приймача od. несиметричним Question **7** Порядком елемента поля eta називається число q якщо Correct Select one: Mark 2.50 out of igcup а. поліном $eta^q - 1$ є незвідним igcup b. $eta=lpha^p$, де lpha – примітивний елемент поля \circ с. β^q є елементом поля, а для довільного r>q, β^r – не є елементом поля. lacktriangle d. $eta=eta^q$ Question **8** Які з наступних пар двійкових комбінацій можуть одночасно бути рядками перевірної підматриці лінійного (5, 15) коду здатного виправляти помилки кратності 3 Correct Select one or more: Mark 2.50 out of 2.50 ☑ a. 1001110110 i 0110001111 ✓ b. 1111100001 i 0011111010 c. 1011110100 i 1001001011 d. 1110001110 i 1111001001 Question **9** Чи існує префіксний двійковий код з наступними довжинами кодових комбінацій {1; 2; 3; 3; 6; 7} Correct Select one: Mark 2.50 out of 2.50 💿 а. ні b. так, але його надлишковість не може бути меншою за 2.2 С. так Question 10 Джерело інформації називають дискретним, якщо Correct Mark 2.50 out of Select one: 2.50 а. множина повідомлень є скінчена Remove flag ○ b. розподіл імовірностей повідомлень є дискретним та не залежить від часу 💿 с. за скінчений проміжок часу ним генерується скінченна множина повідомлень Od. за певного рівня похибки повідомлення на виході джерела є наперед відомими Question **11** Чому дорівнює кодова відстань між кодовими комбінаціями 0011 та 1100? Correct Select one: Mark 2.50 out of a. 4 o b. 2 O c. 1 O d. 0 Question **12** Кодова відстань між двома кодовими комбінаціями дорівнює 0, якщо Correct Select one: Mark 2.50 out of 🔾 а. довжини цих кодових комбінацій є однаковими ▼ Flag question b. ці кодові комбінації мають однакову кількість одиниць с. ці кодові комбінації є однаковими d. ці кодові комбінації мають однакову кількість нулів 🔘 е. алфавіти цих кодових комбінацій є однаковими Question **13** Код з однаковою для всіх символів довжиною називають Correct Select one: Mark 2.50 out of 2.50 а. рівномірним Flag question b. префіксним ос. компактним d. статистичним Question **14** Джерело інформації генерує повідомлення з імовірностями появи символів {0.5, 0.25, 0.125}, що кодуються двійковим кодом. Середня довжина кодової комбінації не може бути менше за: Correct Mark 2.50 out of

2.50 Select one: a. 1.75 o b. 1.5 oc. 1.25 O d. 2

od. 208 Question **16** Найменша пропускна здатність двійкового симетричного каналу досягається при ймовірності помилкового приймання сигналу Correct Mark 2.50 out of Select one: 2.50 a. 0.8 b. 0.5 O c. 1 od. 0.3 Question **17** Виберіть правильні твердження Correct Select one or more: Mark 2.50 out of a. $H(X) = \frac{1}{k} \sum_{i=1}^{k} I(x_i)$ 2.50 lacksquare b. $p(x_1) \le p(x_2) \Rightarrow l(x_1) \ge l(x_2)$ ☑ с. кількість інформації завжди є невід'ємною d. кількість інформації завжди більша за ентропію джерела Question **18** Ентропія джерела без пам'яті максимальна, якщо всі повідомлення мають _ імовірності:. Correct Select one: Mark 2.50 out of оа. істотно різні b. нескінченно малі 💿 с. однакові od. від'ємні

Question **15** Дані зберігаються в пам'яті комп'ютера у вигляді байтів. У текстовій послідовності довжиною 33 символів присутні 12 різних символів. Яка буде довжина стиснутою інформації алгоритмом Хафмена, якщо довжина кодових слів \overline{l} =3 біт Incorrect Mark 0.00 out of 2.50 Select one: ▼ Flag question a. 218 b. 203 o. 223 Question **19** Глибина пам'яті h дискретного джерела це: Correct Select one: Mark 2.50 out of 🔾 а. середня частота появи повідомлення b. найменша кількість різних повідомлень між появою двох однакових 🔘 с. середня кількість різних повідомлень, що генеруються джерелом, за одиницю часу d. кількість попередніх повідомлень лише від яких залежить імовірність появи чергового повідомлення Question **20** Для симетричного за виходом каналу без пам'яті заданого ансамблями (X, P(X)) та (Y, P(Y)) з однаковими обсягами алфавітів k виконується Incorrect Mark 0.00 out of Select one: 🔘 а. рівномірний розподіл вхідних символів дає рівномірний розподіл вихідних символів \bigcirc b. пропускна здатність каналу дорівнює $v_0(log_2k-H(Y|x))$ \odot с. умовна ентропія H(Y|X) дорівнює частковій умовній ентропії H(Y| x_i) для довільного і d. пропускна здатність є максимально можлива Finish review ■ Новини Jump to... You are logged in as <u>Іван-Роман Вужинський</u> (<u>Log out</u>) <u>Теорія інформації</u> Data retention summary Get the mobile app