【《离散数学》试卷(A)】离散数学期末考试题——分享篇—— 题目完善、答案详尽【推荐学习】

| 原创 爱睡觉的小馨 ● 于2021-12-16 00:04:12 发布 ● 阅读量2w ★ 收藏 519 ▲ 点:文章标签: 离散数学 | 赞数 55 | | 版杜 |
|--|-----------------------------|--------|--------|
| 离散数学 专栏收录该内容 | 21 订阅 | 8 篇文章 | 订阅专栏 |
| 《 离散数学 》 试卷 (A) 2018 一、填空题: (每空1分, 共20分) 二、单项选择题: (每小题2分, 共20分) 三、解答题: (每小题10分, 共20分) 四、综合证明题: (共4题, 共40分) | | | |
| 一、填空题: (每空1分, 共20分)1.若P, Q, 为二命题, P—>Q 真值为F当且仅当P真Q假。 | | | |
| 2、设X={1,2,3,4}, R={<1,2>,<2,4>,<3,3>},则 r(R)={<1,1>,<1,2>,<2,2>,<2,4>,<3,3>,<4,4>}_ s(R)={<1,2>,<2,1>,<2,4>,<3,3>,<4,2>} t(R)={<1,2>,<1,4>,<2,4>,<3,3>} | | | |
| r(R)表示自反闭包 s(R)表示对称闭包 t(R)表示传递闭包 | | | |
| 3、若一条路径中,所有边均不相同,则此路径称作 <mark>简单路径</mark> 同,则称此路径为 <mark>初级路径(基本路径)</mark> | <u>;</u> 若 ─ 条路径 | 中所有的组 | 吉点均不相 |
| 4、命题公式 <i>P^¬Q→R</i> 主合取范式为P∨Q∨R | | | |
| 5、P: 你努力,Q: 你失败。"除非你努力,否则你将失败"的翻译为¬P—>(的翻译为P^Q | Q;"虽然你努 | 3力了,但这 | 还是失败了" |
| 6、两个图同构的必要条件为: 结点数相等 ,边数相等,度数相同的结点数相等 | (相同的节点 | 度分布) | |
| 7、n阶无向完全图每个结点v的度数d(v) =n-1 | | | |

8、若集合 $A=\{1,2\}$, $B=\{a,b\}$ 的二元关系 $R^{-1}=\{<1,a>,<2,b>\}$ 则R=__ $\{<a,1>,<b,2>\}$ __

| 9 | 若解释I的论域D仅包含一个元素, | $\exists x P(x) \rightarrow$ | $\forall x P(x)_{\neq 1}$ | 下直值为 | 1 |
|--------------|------------------|------------------------------|---------------------------|-------|---|
| σ_{s} | 有胜待时地域也这色色 1儿系, | 火! (火 | \ / 1 <u>T</u> I | 1、台田刀 | , |

10、全体小项的析取式必为____<mark>永真</mark>____(永真/永假)式;全体大项的合取式必为____<mark>永假</mark> (永真/永假) 式

12、设< {a,b,c}, * >为代数系统, * 运算如下:

| * _ | a - | b - | C ¬ |
|-----|-----|-----|-----|
| a - | a - | b - | C ¬ |
| b - | b ¬ | a - | c ¬ |
| c - | C ¬ | c J | c ¬ |

则它的幺元为 _____a _____; 零元为 ______c ____;

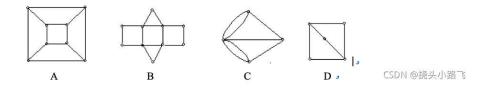
二、单项选择题:(每小题2分,共20分)

1. 在下述公式中是永真式的为(AD)。

A. $(P \land Q) \rightarrow (P \lor Q)$ B. $(P \leftrightarrow Q) \leftrightarrow ((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow P))$

C. $\neg (P \rightarrow Q) \land Q$ D. $P \rightarrow (P \lor Q)$ CSDN @挠头小路飞

2.在如下各图中(B)是欧拉图。(不含奇数度结点)。



3. 设 I 是如下一个解释: D={a,b}, P(a,a) P(a,b) P(b,a) P(b,b) T F T F

则在解释 I 下取真值为 T 的公式是(D).。

A、 $\exists x \forall y P(x,y)$ B、 $\forall x \forall y P(x,y)$ C、 $\forall x P(x,x)$ D、 $\forall x \exists y P(x,y)$. ${}^{\circ}CSDN$ @挠头小路飞

4.Q 为有理数集 N, Q 上定义运算*为 a*b=a+b - ab,则<Q, *>的幺元为(D)。 . A, a; B, b; C, 1; D, 0 CSDN @挠头小路飞

5.设 G 是连通平面图, 有 5 个顶点, 6 个面,则 G 的边数是(A). 。

对于平面图: v-e+r=2(v 为结点, e 为边, r 为面)。

A、9条 B、5条 C、6条 D、11条.3

6.若供选择答案中的数值表示一个简单图中各个顶点的度,能画出图的是(C). 。

A、(1,2,2,3,4,5) B、(1,2,3,4,5,6) C、(1,1,1,2,3) D、(2,3,3,4,5,6). €SDN @挠头小路飞

- 7. 下列语句不是命题的有(D). .
 - A、离散数学是我送给大家最好的礼物; B、鸡有三只脚; 3
 - C、太阳系以外的星球上有生物; D、你打算考硕士研究生吗? 。CSDN @挠头小路飞

子群、循环群、生成元

1

6:3

1

7

1

8. 设 G 有 6 个元素的循环群, a 是生成元,则 G 的子集(C)是子群。 」

A, $\{a\}$ B, $\{a,e\}$ C, $\{e,a^3\}$ D, $\{e,a,a^3\}$ CSDN @挠头小路飞

定义 6-25 在群(G,*)中,如果 $J_K \in G$,对 $\forall a \in A$ 均能写成 $a = g'(i \in Z)$,则称(G,*) 在 $d_{a,b}$ 是 该群的一个生成元。 定义 6-25 在群(G,*)中,如果 $\exists g \in G,$ 对 $\forall a \in A$ 均能 $\exists h$ $\exists g \in G,$ $\forall a \in B$ 。 $\exists g \in G,$ $\exists g \in$ 若 g 是 n 次元,则 G=(g)是 n 阶循环群,此时 K 度 是无限次元,則 K 度 是无限循环群,此时 $G=\langle g\rangle=\{g^s=e,g^l,g^1,\dots,g^{s-1}\}$ 若 g 是无限统元,則 $G=\langle g\rangle$ 是无限循环群,此时 $G=\langle g\rangle=\{g^0=e,g^{\pm 1},g^{\pm 2},\cdots\}$ 例 6-14 证明整数加群(Z,+)起无限循环群。 的生成元。 由群的幂的定义知 0=10 对于任意正整数 k,有 $k=1+1+\cdots+1=1^{k}$ 对于任意负整数-k,有 $-k=(-1)+(-1)+\cdots+(-1)=1^{-1}+1^{-1}+\cdots+1^{-1}=(1^{-1})^k=1^{-k}$ 第上所述,1 是群(Z,+) 的生成元。另一方面,(Z,+) 是无限群。 所以,(Z,+) 是无限群。 所以,(Z,+) 是无限群。 不同元素,且 m < n。 这与G 的阶是 n 相矛盾。 所以假设不成立。 循环群. 顺便指出,-1是群(Z,+)的另一个生成元。 例 6-15 试证明模 12 加群(N₁₂,⊕₁₂)是有限循环群。 解 N₁₀={0,1,2,···,11},含 12 个元素,其幺元为 0。下面证明 1 是该群的生成元。 0=10 对于 N_{12} 中的其他元素 $m(1 \le m \le 11)$,有 $m=1\oplus 1\oplus \cdots \oplus 1=1^m$ 所以,模 12 加群(N₁₂,⊕₁₂)是有限循环群。 所以、喉 12 加胖(Ω_1 , v_0) / 2e 2 附 除 明 平 8 中。 可以 验证、5.7、11 也是模 12 加群(Ω_1 ; v_0) v_0 生成元。 例 6-16 设 G = $\{a,b,c,d\}$,G 上的二元运算 * 由表 6-19 定义。 验证 $\{G,*\}$ 是循环部。 表 6-19 解 参照实例 6-18 不难验证 $\langle G, * \rangle$ 是群,其幺元为 a。由于 $b^2 = b * b = c$, $b^3 = b^2 * b = c * b = d$

可以验证。d 也是明 5-15 中群(G, *)的一个生成元。 例 5-14~例 6-16 的解答说明,确环群的生成无可能有多个。 定理 6-18 任何 賴取群众是是阿贝尔群。 证明 设(G, *)是循环群,且 g 是它的一个生成元,则 ∀a,b∈G,一定存在整数 r,j∈Z, 使得 a=g',b=g'。由于 a * b = g' * g' = g'' = g'' = g' * g' = b * a原因 G(G, *) 是 一个由元素 $g \in G$ 生成的有限循环群, |G| = n, 則 $g' = \epsilon$, 且 $G = \{g, g', g', \dots, g''\}$, 其中 e 为幺元, n 是使 g'' = e 的最小正整数, 证明 ① 证明不存在一个小于 n的正整数 m,使得 g"=e。用反证法。 優没存在一个正整数 m(0<m<n), 使得 g*=e。 由于(G,*)是一个循环群,所以 G 中的任意元素都可写成 g*。 若令 k=mq+r,其中 g∈Z⁺,且0≤r<m,则有 $g^k = g^{nq+r} = (g^n)^q * g^r = e^q * g^r = g^r$ 上式表明,G中的每个元素都可以写成g',且0≤r<m。这意味着G中最多只有m个 ② 证明 g,g2,g3,…,g" 都不相同。用反证法。 不失一般性,假定 g'=g',其中 $1 \le i < j \le n$,则有 g'=g'=g'=g'=g'=g'=g'=由前去律得 $g^{j-i}=e$,且 $1\leqslant j-i < n$ 。 根据①的结论,这是不可能的。 所以, g,g^2,g^3,\cdots,g^* 都不相同。 (2) 若 H
eq (a) 與 $H = (a^{-})$ 其中、n 是 H 中 a 的最小正華指数、 a^{-} 是最小正華: (3) 当 (3) 当 (3) 是是民興時、第 H
eq (a) 開 $H = (a^{-})$ 起是无限群。 (4) 当 (4) 当 (6) (6) 第 (6) $A = |II| = q - \frac{\alpha}{m}$, $II \neq G$ 中權一的 q 除予郵。 定題 6 = 20 的证明从略。 下面通过一个实例加深对定理 6 = 20 的逻辑。 実例 6 = 21 (1) 设 $2_m = (z_1 = 2a, \ln(z_1), y_1(Z_1, +) \pm 2a, \ln(8 \mp \pi)$ (2) 电解系子群(相应 于定理 6 = 20 中的 m = 2) $\pi((0), +) \pm (2, +)$ 的一个有限循环子群(相 受于度理 6 = 20 中的 m = 1) $\pi((0), \oplus_1)$ (相应于定理 6 = 20 中的 $II = (e^1)$. 它的阶为 1. ① $(0), \oplus_2)$ (相应于定理 6 = 20 中的 m = 3) . 它的阶为 2. ② $1(0, 3), \oplus_2$) (相似于定理 6 = 20 中的 m = 2) . 它的阶为 2. ② $1(0, 3), \oplus_2$) (相似于定理 1(0, 2a) = 2a 中的 1(0, 2a) 。 ③ 1(0, 2a) (400 1(0, 2a)) (400 1(0, 2a) (400 1(0, 2a)) (400 1(0, 2a)) (400 1(0, 2a) (400 1(\mathcal{H} 且 $|H|=q=\frac{n}{m}$, H 是 G 中惟一的 q 阶子群。

CSDN @挠头小路飞

CSDN @挠头小路飞

9. 一颗树有两个 2 度结点, 1 个 3 度结点和 3 个 4 度结点, 则 1 度结点数为(C)。 A、5; B、7; C、9; D、8 ³

握手定理: 结点度数和=边数×2,

树: 结点=边+1。

2*2+1*3+3*4+x = (2+1+3+x-1)*2

CSDN @挠头小路飞

10. 在自然数集 N上,下列哪种运算是可结合的?(B)。

A, a*b=a-b B, $a*b=max\{a,b\}$ C, a*b=a+2b D, a*b=|a-b|

CSDN @挠头小路飞

可结合是指一个运算满足结合律: (A*B)*C=A*(B*C)

三、解答题: (每小题10分, 共20分)

1. 用求主范式方法判断公式 $(P \rightarrow Q) \land (P \rightarrow R), P \rightarrow Q \land R$ 是否等价 (10 分)

- 2. 设 E 是所有偶数做成的集合,"•"是数的加,则"•"是 E 中的运算,(E,•)是一个代数系统,问(E,•)是不是群,为什么? (10分)。
 - 2. E= 〈中, 一, 一, 一, 0, 2, 4, 一〉 答: 对于加法运算显然 E是封闭网, 配 b为人后。>代教教统的一个单位和 且存在于上中, 故 E标在单位可, 配过于智猷的进入都为其相反教, 也存 在3 2种(在于一),满足结节, 故 人。>是群

CSDN @挠头小路飞

单位元、逆元、群等相关学习

四、综合证明题: (共4题, 共40分)

1. 设<R,*>是一个代数系统,*是R上二元运算, $\forall a,b \in R$ $a*b=a+b+a\cdot b$,则 0 是幺元且<R,*>是含幺半群。(10分)。

W: ∀a ∈ R, 0*a = 0+a + 0 = a , a*0=a + 0 + 0 = q.

即 0*a = a*0=a : 0为á元

∀a.b ∈ R, 由于か済在尺上封函

∴ a*D=a + b + a · b ∈ R @ 即※在尺上封函

∀a,b, c ∈ R

(a*b)*c = (a + b + a b)*c = a + b + a b + c + b c + a c + b + c + b c + a c + a c +

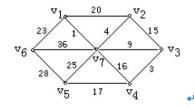
CSDN @挠头小路飞

2. 证明: ¬A∨B, ¬C→¬B, C→D 蕴涵(推出) A→D (10分) ₂

证 TAVB, TC-77B, C->KD 蕴游 A>D 那起(JAVB) 1 (76-77B) 1 (6-7D) ----> (A-D) 弦二. 附喻提 南提生件 un A 7AVB TiwE Viff的转换 前十十. (2) 7AVB P IN ATB 倒提的外 13) 76-278 P 山山藍多 B T: 40127 Tusz (3)等角转换 14) B->C 前提多件 (以件)整金 (4) 7C->7B P (2) A->C T: (2)/H)], 首握各份 (4)等价转换 (5) B→ C T: (4) E 62 C-1D P (b) C T:(3)(4)] (3)(4)蕴含 四(6)超為 T:4) (6) I (7). A->D 前提等户, in C-DD P (1) 四直金 18) D T: (6) [7]

CSDN @挠头小路飞

3. 如下图所示的赋权图表示某七个城市 ν₁,ν₂,···,ν₇及预先算出它们之间的一些直接通信成路造价(单位:万元),试给出一个设计方案(注:写明步骤),使得各城市之间既能够通信又使总造价最小。 (10 分) ↔

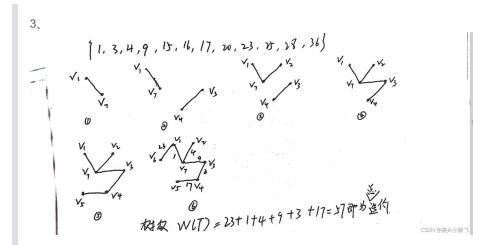


(1) 把结点单独拿出来 ✔

4

- (2) 权从小到大排序,不能围成圈 ✔
- (3) $\{1,3,4,9,15,16,17,20,23,25,28,36\} \blacktriangleleft$
- (4) 选 w=1,e1=v1v7 ✓
- (5) 选 w=3, e2=v3v4 ◀
- (6) 选 w=4, e3=v7v2 ↔
- (7) 选 w=9, e4=v7v3 ↔
- (8) w=15, 16 这两条边会成圈, 舍弃↓
- (9) 选 w=17, e5=v4v5 ✔
- (10) w=20 会成圈, 舍弃↓
- (11) 选 w=23, e6=v1v6 ✔
- (12) W=25,28,36 均会成圈, @弃。

W(T)=1+3+4+9+17533-552头小路飞



4、设 $G = S_3 = \{(1), (12), (13), (23), (132)\}$, $H = \{(1), (12)\}$,求G关于子群H的左陪集。(10分)、。

CSDN @挠头小路飞

```
年設有=≤={u}, (12),(13),(123),(123),(132)}, H={u},(12)}, 放 有好子解H

(加)*H={u)*(u)=(u)} = {u},(u2)}
(12)*H={(12)*(u)=(u2)} = {u},(u2)}
(13)*H={(13)*(u)=(u3)} = {(13),(u2)}
(13)*H={(13)*(u)=(u3)} = {(13),(u2)}
(13)*H={(123)*(u)=(u3)} = {(123),(u23)}
(123)*H={(123)*(u2)=(u32)} = {(123),(u23)}
(123)*H={(123)*(u2)=(u32)} = {(123),(u23)}
(132)*H={(132)*(u2)=(u32)} = {(132),(u23)}
(132)*H={(132)*(u2)=(u32)} = {(132),(u23)}
(132)*H={(132)*(u2)=(u32)} = {(123),(u23)}

和 (分析 = {(123)*(u2)=(u32)} = {(123),(u23)}
(123)*(u23)*(u23),(u23)}
(123)*(u23)*(u23),(u23)}
(123)*(u23),(u23)}
(123)*(u23),(u23)}
(123)*(u23),(u23)}
```

显示推荐内容