平成 23 年度



基本情報技術者

●午前 問	題	• •	•	•	•	• •	•	•	•	•	•	•	2
(全80問	試	験	诗	間	∄:	2	時	ᆙ	引;	3(01	分)

●午後 問題 · · · · · 48

(全7問 試験時間:2時間30分)

問1~問7 : 7問中5問選択

問8 : 必須解答

問9~問13:5問中1問選択



平成 23 年度 秋 午前問題

問 1 から問 50 までは、テクノロジ系の問題です。

問 16 ビットの 2 進数 n を 16 進数の各桁に分けて、下位の桁から順にスタックに 格納するために、次の手順を4回繰り返す。a, b に入る適切な語句の組合せは どれか。ここで、XXXX₁₆ は 16 進数 XXXX を表す。

〔手順〕

- (1) a を*x* に代入する。
- (2) *x* をスタックにプッシュする。
- (3) *n* を b 論理シフトする。

	а	b
ア	$n \text{ AND } 000\text{F}_{16}$	左に4ビット
1	$n \text{ AND } 000\text{F}_{16}$	右に4ビット
ウ	n AND FFF0 ₁₆	左に4ビット
I	n AND FFF0 ₁₆	右に4ビット

か。ここで、小数点位置は3ビット目と4ビット目の間とし、負数には2の補 数表現を用いる。



7 01001100

論理演算

16 進数 1 桁は、2 進数では 4 桁 (4 ビット)に相当します。 **空欄 a** は、16 進数の下位 1 桁を取り出すために、16 ビットの 2 進数のうち下位 4 ビット以外をすべて 0 にします。

AND (論理積) 演算では、一方が0なら結果はかならず0になります (X AND 0=0)。また、一方が1なら、結果はもう一方の値と同じになります (X AND 1=X)。したがって、nから下位4ビットを取り出すには、次のようにします。

1100 0110 1010 1011 ← n の値

AND 0000 0000 0000 1111

この部分を0にする この部分だけを 取り出す

2 進数の 0000~0000~0000~1111 は、16 進数で $000F_{16}$ なので、**空欄 a** に入る語句は「n AND $000F_{16}$ 」です。

nから下位 4 ビット(16 進数 1 桁分)を取り出したら,次の 4 ビットを取り出すために,ビット列全体を 4 ビット右にずらします。

- 次に取り出すビット

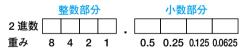
1100 0110 1010 1011

| 1100 0110 1010 ← 4 ビット右にずらす

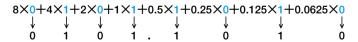
したがって、空欄 b には「右に 4 ビット」が入ります。以上から、正解は \checkmark です。

問 2 10 進小数→ 2 進小数変換 → キホン!

10 進数を 2 進数に変換するには、その 10 進数を、2 進数の各桁の重みごとの足し算に分解すればよいのです。



10 進数の 5.625 は、次のように分解できます。



以上から、10 進数 5.625 は、8 ビットの 2 進数で 01011010 になります。負数は 2 の補数で表すので、10 進数の-5.625 を 2 進数で表すには、01011010 の 2 の補数をとります。

01011010 → 10100101 → 10100110 <u>各ビット</u>
を反転

以上のように、求める 2 進数は 10100110 になります。正解は っです。

は、午前のカギ

♠ AND (論理積)2つのビットが両方とも1のとき1、それ以外は0になる演算。

0 AND 0 → 0

0 AND 1 -> 0

1 AND 0 -> 0

1 AND 1 -> 1

☞ シフト演算

ビット列を右または左にずらす 演算。ずらした結果、はみ出た ビットは捨てられる。論理シフ トは、符号を考慮しない単純な シフト演算。符号を考慮する場 合を算術シフトという。

2 覚えよう! ■

2の補数といえば

各ビットを反転し、1をプラスする

01011010

↓ 各ビットを反転

10100101

↓ 1をプラス

10100110

参考 元の数と2の補数を足すと、桁上がりして各ビットがぜんぶ0になるから、2の補数を元の数の符号が反転した数とみなすんだ。



問 2

○ 解答

問1

1

問2

83 コンピュータで連立一次方程式の解を求めるのに、式に含まれる未知数の個数 の3乗に比例する計算時間が掛かるとする。あるコンピュータで100元連立一 次方程式の解を求めるのに2秒掛かったとすると、その4倍の演算速度をもつコンピュー 夕で 1,000 元連立一次方程式の解を求めるときの計算時間は何秒か。

<u>ア</u> 5

50

500

5.000

次の規則から生成することができる式はどれか。

〔規則〕

<式>::= <変数> | (<式>+<式>) | <式>*<式>

<変数>::=A | B | C | D

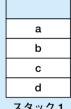
7 A + (B + C) * D

(A + B) + (C + D)

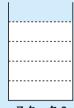
 \bigcirc (A + B) * (C + D)

 \blacksquare (A * B) + (C * D)

問写 スタック 1.2 があり、図の状態になっている。関数 f はスタック 1 からポップ したデータをそのままスタック2にプッシュする。 関数 g はスタック2 からポッ プしたデータを出力する。b, c, d, aの順番に出力するためには、関数をどの順で実行す ればよいか。



スタック1



スタック2

7 f, f, g, f, f, g, g, g

f, f, g, f, g, f, g, g

b f, f, g, f, g, g, f, g

I f, f, g, g, f, f, g, g

計算時間

計算時間は未知数の個数の3乗に比例するので、比例係数をkとすると、 100 元連立一次方程式の計算時間は $100^3k=10^6k$ と表せます。この計算時間 が2秒になるので、次の式が成り立ちます。

$$10^6 \times k = 2$$
 $\therefore k = \frac{2}{10^6}$

したがって、1,000 元連立一次方程式の計算時間は、



1000³ ×
$$k = 10003$$
 × $\frac{2}{10^6} = \frac{10^9}{10^6}$ × $2 = 10^3$ × $2 = 2,000$ $?$

午前のカ

コンピュータの演算速度が4倍になると、計算時間は1/4になるので、 $2,000 \times 1 / 4 = 500$ 秒になります。正解は ウ です。

問 4 BNF

規則から、式の形式には次の3種類があることがわかります("|"は「ま たは を意味する記号)。

<変数> <た>>*<た>)

演算子+を使った式は、カッコでくくって表すことに注意します。そのため、 次の選択肢はいずれも式として認められません。

$$\times$$
 \overline{Z} $A + (B + C) * D$ $< \overline{Z} >$

$$\times \boxed{(A+B) + (C+D)} < \stackrel{<}{\pi}>$$

$$\times \mathbf{I} \quad (\underline{\mathbf{A} * \mathbf{B}}) + (\underline{\mathbf{C} * \mathbf{D}})$$

$$\overline{\langle \mathbf{x} \rangle}$$

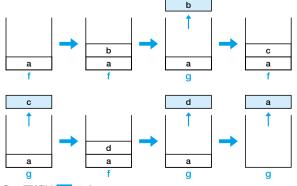
演算子*を使った式は、カッコでくくりません。したがって、ウは正しい 式として認められます。

$$\bigcirc \bigcirc \bigcirc \qquad \underbrace{(A+B)}_{<\mathfrak{A}>} * \underbrace{(C+D)}_{<\mathfrak{A}>}$$

スタックの操作 キホン!

スタックは、データを格納するときは下から順番に積み上げていき、取り出 すときは上から順番に取り出していくデータ構造です。スタックにデータを格 納することをプッシュ、データを取り出すことをポップといいます。

関数fは、1回目にa、2回目にb、3回目にc、4回目にdを、スタック2 にプッシュします。また、**関数 \alpha** は、直前の関数 f でプッシュされたデータを 出力します。したがって b, c, d, a の順に出力するには、次の順番で関数を 実行する必要があります。



以上から、正解はイです。

S BNF

バッカスとナウアが考案した. プログラム言語の構文規則を定 義するための記法。

<名前>::=<規則1> | <規則2>

のような形式で、左辺の構文の 形式を右辺に記述する。"丨" は「または」を表す記号。

200 覚えよう!

スタックといえば

最後に格納したデータを 最初に取り出すデータ構

プッシュ:データをスタッ クに格納

ポップ: スタックからデー 夕を取り出す

解答

問3

問4 問5

じた 次の規則に従って配列の要素 A [0], A [1], ..., A [9] に正の整数 k を格納する。 k として 16, 43, 73, 24, 85 を順に格納したとき, 85 が格納される場所はどこか。ここで, $x \mod y$ は x を y で割った剰余を返す。また,配列の要素は全て 0 に初期化されている。

〔規則〕

- (1) $A [k \mod 10] = 0$ ならば. $k \rightarrow A [k \mod 10]$ とする。
- (2) (1) で格納できないとき, $A[(k+1) \mod 10] = 0$ ならば, $k \to A[(k+1) \mod 10]$ とする。
- (3) (2) で格納できないとき, $A[(k+4) \mod 10] = 0$ ならば, $k \to A[(k+4) \mod 10]$ とする。

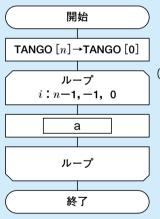
 $rac{7}{4}$ A [3]

A $\begin{bmatrix} 5 \end{bmatrix}$

 \supset A [6]

 $\perp A [9]$

要素番号が 0 から始まる配列 TANGO がある。n 個の単語が TANGO [1] から TANGO [n] に入っている。図は、n 番目の単語を TANGO [1] に移動するために、TANGO [1] から TANGO [n-1] の単語を順に一つずつ後ろにずらして単語表を再構成する流れ図である。a に入れる処理として、適切なものはどれか。



(注) ループにおける条件は, 変数名:初期値,増分,終値 を示す。

- $TANGO[i] \rightarrow TANGO[i+1]$
- TANGO $[i] \rightarrow \text{TANGO } [n-i]$
- abla TANGO $[i+1] \rightarrow$ TANGO [n-i]
- \perp TANGO $[n-i] \rightarrow \text{TANGO }[i]$

解説

問る ハッシュ法

規則に従って、各整数を配列に格納していきます。

① k = 16: 16 mod 10 = 6 より, A[6] に格納されます。

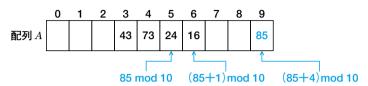


② $k = 43:43 \mod 10 = 3$ より、A[3] に格納されます。

(3) k = 73: 73 mod 10 = 3 ですが、A[3] はすでに埋まっています。そこで、 $(73+1) \mod 10 = 4$ より、A[4] に格納されます。

(4) k = 24: 24 mod 10 = 4 ですが、A[4] はすでに埋まっています。そこで、 $(24+1) \mod 10 = 5$ より、A[5] に格納されます。

 $(5) k = 85:85 \mod 10 = 5$ ですが、A[5]はすでに埋まっています。次に、 $(85+1) \mod 10 = 6$ ですが、A[6] もすでに埋まっています。 そこで、 $(85+4) \mod 10 = 9$ より、A[9] に格納されます。

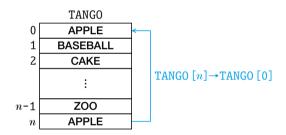


以上より、正解は

工です。

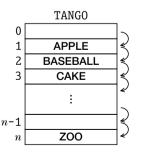
流れ図 指 7

流れ図の最初の処理で、TANGO[n] の内容を TANGO[0] に移動しています。 この結果、配列 TANGO の内容は次のようになります。



上の状態から、配列 TANGO を目的の状態にするには、TANGO[n-1] の単 語を TANGO [n] へ、 TANGO [n-2] の単語を TANGO [n-1] へ、… TANGO[0] の単語を TANGO[1] へのように、配列の内容を末尾から1つずつ 順番にずらしていきます。繰返しごとの変数iの値と、単語をずらしていく処 理とは、次のように対応します。

変数 i	処理
n-1	$TANGO[n-1] \to TANGO[n]$
n-2	$TANGO[n-2] \rightarrow TANGO[n-1]$
•••	
0	TANGO[0] → TANGO[1]



したがって、空欄 a に入る処理は、「TANGO[i] \rightarrow TANGO[i+1]」となり ます。正解はアです。



🚳 ハッシュ法

問6 データの格納位置を、 ハッシュ 関数によって計算する方法。 データを検索する際に、ハッ シュ関数で格納位置をすばやく 求めることができる。ただし, データによっては格納位置が重 複してしまう場合があるため. その場合の処理手順が必要とな る。

参考 ずらしくていく順序を, $TANGO[0] \rightarrow TANGO[1],$ $TANGO[1] \rightarrow TANGO[2] \cdots$ TANGO $[n-1] \rightarrow \text{TANGO}[n]$ の順にすると、結局全部の要素 が TANGO[0]の内容になって しまってうまくいかないよ。



問7

解答

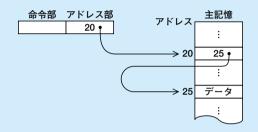
問6

I

問フ



- □ B XML に関する記述のうち、適切なものはどれか。
 - ア HTML を基にして、その機能を拡張したものである。
 - ✓ XML 文書を入力するためには専用のエディタが必要である。
 - **ウ** 文書の論理構造と表示スタイルを統合したものである。
 - 利用者独自のタグを使って、文書の属性情報や論理構造を定義することができる。
- □ 問 **9** 主記憶のデータを図のように参照するアドレス指定方式はどれか。



- ア 間接アドレス指定
- ウ 相対アドレス指定
- ✓ 指標アドレス指定
- **工** 直接アドレス指定
- - ア 演算を行うために、メモリから読み出したデータを保持する。
 - ✓ 条件付き分岐命令を実行するために、演算結果の状態を保持する。

		主記憶		
	有無	アクセス時間 (ナノ秒)	ヒット率 (%)	アクセス時間 (ナノ秒)
A	なし	_	_	15
В	なし	_	_	30
С	あり	20	60	70
D	あり	10	90	80

- 7 A, B, C, D
- C, D, A, B

- ✓ A, D, B, C
- **I** D, C, A, B

問8 XML よく出る!

XML (Extensible Markup Language) は、インターネットでやり取りするデータを定義するためのマークアップ言語です。利用者が独自のタグを定義して、文書の構造や属性情報を記述できるため、様々な形式のデータに広く利用できるのが特徴です。

- × ア XML は、SGML というマークアップ言語を基にしたものです。
- × イ XML 文書はテキストデータなのでテキストエディタで入力できます。
- ×ゥ 論理構造と表示スタイルは分離されています。
- I 正解です。

問 9 アドレス指定方式 ***ン!

処理対象となるデータの格納場所(実効アドレス)を指定する方式をアドレス指定方式といいます。問題文の図は、アドレス部で指定したアドレスにデータの格納場所が入っているので、間接アドレス指定です。

- **ア 間接アドレス指定**: 命令のアドレス部で指定したアドレスに, 処理対象となるデータのアドレスが入っている方式。
- × **指標アドレス指定**:指標レジスタ(インデックスレジスタ)の内容に、 アドレス部の内容を加えて、実効アドレスとする方式。
- × **ウ 相対アドレス指定**:現在実行中の命令のアドレス(プログラムレジス タの値)にアドレス部の内容を加えて、実効アドレスとする方式。
- × **直接アドレス指定**: アドレス部に、処理対象のデータのアドレスが入っている方式。

問10 プログラムレジスタ

プログラムレジスタ (プログラムカウンタ) は、主記憶から命令を読み出すために、次の命令が格納されているアドレスを記憶するレジスタの一種です。

- ×ア 汎用レジスタの役割です。
- × イ フラグレジスタの役割です。
- ×ゥ 命令レジスタの役割です。
- I 正解です。

問11 実効アクセス時間の計算 よく出る!

キャッシュメモリのない A, B については、主記憶のアクセス時間がそのまま実効アクセス時間になります。キャッシュメモリのある C, D の実効アクセス時間は、それぞれ次のように計算します。

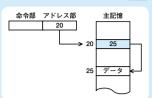
 $C:20\times0.6+70\times(1-0.6)=12+28=40$ ナノ秒

D: $10\times0.9 + 80\times(1-0.9) = 9 + 8 = 17$ ナノ秒

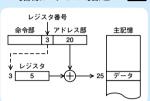
以上より、実効アクセス時間の小さい順は、A(15 ナノ秒)、D(17 ナノ秒)、B(30 ナノ秒)、C(40 ナノ秒) の順になります。正解は \checkmark です。



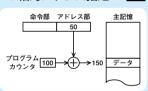
間接アドレス設定 [



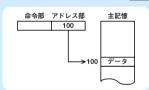
◉ 指標アドレス指定 問9



動 相対アドレス指定 問9



● 直接アドレス指定



29 覚えよう!

CPUの実効アクセス時間

といえば

問 9

キャッシュメモリのアクセス時間 X ヒット率十主記憶のアクセス時間 X (1ーヒット率)



問 1	え 組込みシステムのプログラムを格納するメモリとして,マスク ROM を使用するメリットはどれか。
ア イ ウ エ	紫外線照射で内容を消去することによって、メモリ部品を再利用することができる。 出荷後のプログラムの不正な書換えを防ぐことができる。 製品の量産後にシリアル番号などの個体識別データを書き込むことができる。 動作中に主記憶が不足した場合、補助記憶として使用することができる。
1	3 静電容量方式タッチパネルの記述として,適切なものはどれか。
ア	タッチすることによって,赤外線ビームが遮られて起こる赤外線反射の変化を捉えて位 置を検出する。
1	タッチパネルの表面に電界が形成され,タッチした部分の表面電荷の変化を捉えて位置 を検出する。
ウ エ	抵抗膜に電圧を加え、タッチした部分の抵抗値の変化を捉えて位置を検出する。 マトリックス状に電極スイッチが並んでおり、押された部分の電極で位置を検出する。
	4 磁気ディスク装置のヘッドが現在シリンダ番号 100 にあり、待ち行列にシリンダ番号 120、90、70、80、140、110、60 への入出力要求が並んでいる。次のとき、ヘッドが移動するシリンダの総数は幾らか。
〔条件〕	
	出力要求を並べ替えて,できるだけヘッドを一方向に動かし,シリンダ番号順に処 する,シーク最適化方式である。
(3) 現	在のヘッドの移動方向は、シリンダ番号が増加する方向にある。 在のヘッドの移動方向のシリンダに入出力要求がなくなったとき、ヘッドの移動方を変える。
	出力要求の処理順序を変更しても,処理結果に影響はない。 理中に新たな入出力要求は発生しない。
ア	80 120 220



問**12** マスク ROM の特徴

マスク ROM は、製造時にデータが書き込まれ、出荷後のデータの書換えが できないメモリです。組込みシステムのプログラムをマスク ROM に書き込ん でおけば、プログラムの不正な書換えを防げます。ただしプログラムを更新す るには、メモリごと交換する必要があります。

× ア EPROM の説明です。

×ゥ マスク ROM は、フォトマスクと呼ばれる原版にあらかじめ内容を書 き込んでしまうため、製品ごとに異なるシリアル番号の書き込みなど には対応できません。EEPROM やフラッシュメモリが使われます。

× エ マスク ROM には書込みができないので、補助記憶としては使用でき ません。

問13 静電容量方式タッチパネル 初モノ!

タッチパネルの方式にはいくつか種類がありますが、現在主に使われている のは抵抗膜方式(感圧式)と静電容量方式です。従来は抵抗膜方式が主流でし たが、最近は静電容量方式が多くなっています。

× ア 赤外線方式の説明です。

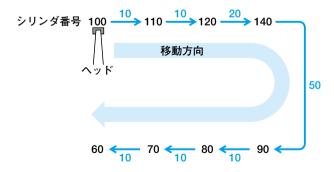
○ イ 正解です。

×ウ 抵抗膜方式の説明です。

× **エ**マトリックス・スイッチの説明です。

問14 ヘッドの移動距離

ヘッドはシリンダ番号が増加する方向に移動しているので,まず,現在のヘッ ド位置より大きなシリンダ番号 110、120、140 を小さい順に処理します。次 にヘッドの移動方向を逆にして、残りのシリンダ番号 90,80,70,60 を大き い順に処理します。



ヘッドは 100 → 110 → 120 → 140 → 90 → 80 → 70 → 60 のように移動する ので、移動するシリンダの総数は、10+10+20+50+10+10+10=120 になります。正解は イ です。



参考 アップル社の iPhone や iPad は静電容量方式。「ニン テンドー DS | は抵抗膜方式, 「ニンテンドー 3DS | は静電 容量方式だよ。

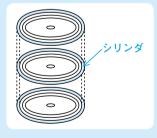


問 13

問 14

♠ シリンダ

ハードディスクの記録単位で. 年輪のように同心円状に分割さ れている領域をトラックとい い. 複数のディスク内で円筒上 に重なったトラックをシリンダ と呼ぶ。



解答

問12 1 問13 問14



- □ **15** コールドスタンバイシステム、シンプレックスシステム、デュアルシステムを、システムの稼働率の高い順に並べたものはどれか。ここで、各システムを構成するコンピュータは同一であるものとする。
 - ア コールドスタンバイシステム、シンプレックスシステム、デュアルシステム
 - ✓ コールドスタンバイシステム、デュアルシステム、シンプレックスシステム
 - ウ シンプレックスシステム、コールドスタンバイシステム、デュアルシステム
- lack lack シンクライアントシステムの特徴として、適切なものはどれか。
 - **P** GPS を装備した携帯電話を端末にしたシステムであり、データエントリや表示以外に、利用者の所在地をシステムで把握できる。
 - → 業務用のデータを格納した USB メモリを接続するだけで、必要な業務処理がサーバ側で自動的に起動されるなど、データ利用を中心とした業務システムを簡単に構築することができる。
 - クライアントに外部記憶装置がないシステムでは、サーバを防御することによって、ウイルスなどの脅威にさらされるリスクを低減することができる。
 - I 周辺装置のインタフェースを全て USB に限定したクライアントを利用することによって、最新の周辺機器がいつでも接続可能となるなど、システムの拡張性に優れている。
- ullet 問 $oxed{1}$ 信頼性設計におけるフェールソフトの例として,適切なものはどれか。
 - アプリケーションを間違って終了してもデータを失わないように、アプリケーション側 の機能で編集中のデータのコピーを常に記憶媒体に保存する。
 - → 一部機能の障害によってシステムが停止しないよう、ハードウェアやソフトウェアを十分に検証し、信頼性の高いものだけでシステムを構成する。
 - クラスタ構成のシステムにおいて、あるサーバが動作しなくなった場合でも、他のサーバでアプリケーションを引き継いで機能を提供する。
 - 電子メールでの返信が必要とされる受付システムの入力画面で、メールアドレスの入力フィールドを二つ設けて、同一かどうかをチェックする。

問15 システムの構成

コールドスタンバイシステムは、ふだんは予備のシステムの電源を入れない。 で待機させておくか、別の用途に使用する方式です。メインのシステムに障害 が発生してから、予備のシステムに切り替えるため、切り替えには多少の時間 がかかります。

シンプレックスシステムは、予備のシステムは置かずに単一のシステムのみ を稼働させる方式です。システムの一部が故障すると、システム全体が停止す るおそれがあります。

デュアルシステムは、システムを二重化し、2つの系列を常に並列運転させ ておく方式です。一方に障害が発生した場合でも、もう一方で処理を続行でき ます。

一般に、稼働率はシステムの停止時間が短いほど高くなるので、稼働率が高 いのは、デュアルシステム→コールドスタンバイシステム→シンプレックスシ ステムの順になります。正解はエです。

問16 シンクライアントシステム

シンクライアントシステムは、利用者が操作するクライアント端末に必要最 低限の機能だけを搭載し、データの保管や処理の大部分をサーバ上で行うシス テムの形態です。クライアントがプログラムやデータをもたなければ、情報漏 えいやウイルス感染のおそれを低減できるため、近年ではセキュリティ対策と して導入される事例が増えています。

- × ア シンクライアントシステムは GPS とは関係ありません。
- × イ シンクライアントシステムでは、業務データはサーバ側に保管されま す。
- ウ 正解です。
- × エ シンクライアントシステムでは、クライアント側の拡張性は最低限に しぼられます。

フェールソフト よ出る!

フェールソフトは、システムの一部に障害が発生したとき、機能の一部を縮 小してでも運転を継続して、システム全体が停止しないようにする設計をいい ます。

- × ア アプリケーションの自動バックアップ機能の説明です。
- ×イ そもそも障害が起こらないようにシステムを設計する方法は、フォー ルトアボイダンスといいます。
- ウ 正解です。
- × I 利用者が誤操作しにくいようにインタフェースを設計したり、誤操作 によってシステムに障害が発生しないようにすることを、フールプルー フといいます。



20 覚えよう!

シンプレックスシステム といえば

単一構成のシステム



デュアルシステムといえば

- 2 系列を常時並列運転
- クロスチェックで処理を同期



デュプレックスシステム といえば

- 現用系(主系)と待機系(従 系)の2系列を用意
- コールドスタンバイシステ ム(ふだんは待機系を使用 しない)とホットスタンバイ システム(待機系の電源も常 時入れておく)がある



200 覚えよう! 問 17

フェールソフトといえば

システムが故障したときに 運転の継続を優先

フェールセーフといえば

システムが故障したときに 安全性を優先

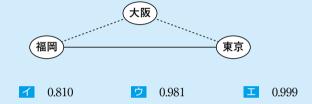
フールプルーフといえば

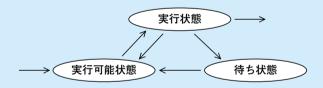
利用者の誤操作を防止

解答

問15 ■ 問16 ウ 問17 ウ

- $oxed{oxed}$ $oxed{oxed}$ MTBF と MTTR に関する記述として,適切なものはどれか。
 - ア エラーログや命令トレースの機能によって、MTTR は長くなる。
 - ✓ 遠隔保守によって、システムの MTBF は短くなり、MTTR は長くなる。
 - ウ システムを構成する装置の種類が多いほど、システムの MTBF は長くなる。
 - **▼** 予防保守によって、システムの MTBF は長くなる。
- | 19 東京〜福岡を結ぶ回線がある。この回線の信頼性を向上させるために、図に示すような東京〜大阪〜福岡を結ぶ破線の迂回回線を追加した。迂回回線追加後における、東京〜福岡を結ぶネットワークの稼働率は幾らか。ここで、回線の稼働率は、東京〜福岡、東京〜大阪、大阪〜福岡の全てが0.9とする。





- **ア** 自分より優先度の高いタスクが実行可能状態になった。
- ✓ タスクが生成された。

7 0.729

- ウ 入出力要求による処理が完了した。
- 工 入出力要求を行った。

解説

問18 MTBFとMTTR キホン!

MTBF(平均故障間隔)は、故障と故障の間でシステムがきちんと稼働している平均時間で、長いほど信頼性が高いシステムと言えます。また、MTTR(平均修理時間)はシステムの修理にかかる平均時間で、短いほど保守性が高いと言えます。

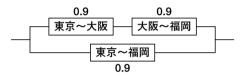


- × プ エラーログや命令トレースは、いずれもシステムの保守をしやすくする機能なので、MTTR は短くなります。
- × 遠隔保守によって、わざわざ現場に出向かなくても修復作業ができる ようになるので、MTTRは短くなります。
- × ウ システムを構成する装置が増えると、そのうちどれか1つが故障する 確率も増えるので、MTBF は短くなります。
- I 正解です。予防保守は、故障しそうな機器を前もって交換するといった、 故障を予防する措置のことです。故障を未然に防止するので、MTBF は長くなります。

問19 稼働率の計算 よく出る!

迂回回線は、東京~大阪間、大阪~福岡間のどちらか一方でも障害があると稼働しないので、直列に接続されていると考えます。

東京~福岡間の回線は、直通回線と迂回回線のどちらか一方が稼働していればよいので、並列に接続されていると考えます。



上記のシステム全体の稼働率は、次のように計算できます。

 $1 - (1 - 0.9) \times (1 - 0.9 \times 0.9) = 1 - 0.1 \times 0.19 = 1 - 0.019 = 0.981$

以上から、正解は立です。

問20 タスクの状態遷移 キホン!

1つのタスクは、大まかにいうと①実行可能状態(CPU の順番待ち)→② 実行状態(CPU の使用)→③待ち状態(入出力処理)のサイクルを繰り返し ます。ただし実行状態のときに自分より優先権の高いタスクが実行可能になる と、実行状態から実行可能状態に戻ります。

ア正解です。

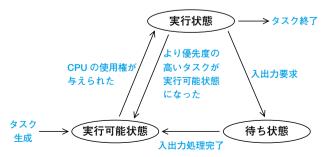
×

✓

夕スクが生成されて実行可能状態になります。

×ウ 待ち状態から実行可能状態に移ります。

×工実行状態から待ち状態に移ります。





登覚えよう!

MTBF (平均故障間隔) といえば

- 故障と故障の間隔の平均
- 長いほど信頼性が高い

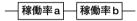
MTTR(平均修理時間)

- といえば
- 修理にかかる時間の平均
- 短いほど保守性が高い

※ 覚えよう! 問19

直列システムといえば

- 1 台が故障すると全体が停止する
- 稼働率= a×b



並列システムといえば

- どれか1台でも稼働していれば全体が稼働する
- 稼働率=1−(1−a)×(1−b)





	ア	 小さいアプリケーションプログラムを意味し、コンパイル済みのオブジェクトコードがサーバに格納されていて、クライアントからの要求によってクライア転送されて実行されるプログラムはどれか。 アプレットコープログラムを意味し、コンパイル済みのオブジェクト
	7	\(\frac{1}{2}\)
	2	2 コンパイラにおける最適化の説明として,適切なものはどれか。
	ア	オブジェクトコードを生成する代わりに、インタプリタ用の中間コードを生成する。
	1	コンパイルを実施するコンピュータとは異なるアーキテクチャをもったコンピュータで
		動作するオブジェクトコードを生成する。
		プログラムコードを解析して、実行時の処理効率を高めたオブジェクトコードを生成す
	I	プログラムの実行時に、呼び出されたサブプログラム名やある時点での変数の内容を表
		示するようなオブジェクトコードを生成する。
	問 2	3 静的テストツールの機能に分類されるものはどれか。 ソースコードを解析して、プログラムの誤りを検出する。 テスト対象モジュールに必要なドライバ又はスタブを生成する。 テストによって実行した経路から網羅度を算出する。 プログラムの特定の経路をテストするためのデータを生成する。
	8	4 RFID の活用事例として,適切なものはどれか。
Ш	-	処に印刷されるニアジカルラ。 いちり、 がべきも サファ レルトフ 歴史の しゃ
	7	紙に印刷されたディジタルコードをリーダで読み取ることによる情報の入力
	1	携帯電話とヘッドフォンとの間の音声データ通信
	ウ	赤外線を利用した近距離データ通信
	I	微小な無線チップによる人又は物の識別及び管理

問21 小さいアプリケーションプログラム

「小さいアプリケーション」という意味で、サーバからクライアントに転送 されて実行されるプログラムといえば、アプレットです。特に Java 言語で作 成されるものを Java アプレットといいます。

ア下解です。

- × イ サーブレットはアプレットとは逆に、サーバトで実行される小さなア プリケーションです。
- ×ゥ スクリプトは「台本」という意味で、Perl などの簡易的なプログラム 言語(スクリプト言語)で記述されたプログラムです。
- × エ スレッドは、並列処理におけるプログラムの実行単位です。とくに、 複数のスレッドが同時に動作することをマルチスレッドといいます。

問22 コンパイラの最適化

コンパイラは、プログラム言語で記述されたソースコードを、CPU が解釈 できる機械語のオブジェクトコードに変換するツールです。コンパイラにおけ る最適化とは、ソースコードを解析して冗長な部分を取り除き、より効率的な オブジェクトコードに変換する処理をいいます。

- × **ア** バイトコンパイルの説明です。
- × イ クロスコンパイルの説明です。
- × エ トレーサの説明です。

静的テストツール

テスト対象となるプログラムを実行せずに行うテストを静的テストといいま す。静的テストツールは、主にソースコードの解析からプログラムの構造や問 題点を分析します。正解は

アです。

静的テストに対して、実際にプログラムを実行して行うテストを動的テスト といいます。ドライバやスタブを生成したり、網羅度を算出したり、テストデー 夕を生成するツールは、いずれも動的テストを支援するツールです。

問24 RFID よく出る!

RFID (Radio Frequency IDentification) は、小型の IC チップに商品の識 別データや管理情報を記録して、電磁波による無線でデータのやり取りをする 技術です。この IC チップを IC タグ (RFID タグ) といいます。

× ア バーコードなどの説明です。

- × d 携帯電話とヘッドフォン間の音声データを無線でやり取りする規格と しては、Bluetooth がよく利用されいます。
- * ウ 赤外線によるデータ通信の規格として、IrDA があります。
- 工 正解です。



参考 静的テストツールは「静 的解析ツール ともいうよ。



問 23

200 覚えよう!



- 無線電波により非接触で情 報を読み取る
- IC タグで利用

解答

問21 問22 ウ 問23 問24



📙 フラッシュメモリに関する記述として,適切なものはどれか。 高速に書換えができ、CPUのキャッシュメモリなどに用いられる。 紫外線で全内容の消去ができる。 方 周期的にデータの再書込みが必要である。 ブロック単位で電気的に消去できる。 論理式 $X = \overline{A} \cdot B + A \cdot \overline{B} + \overline{A} \cdot \overline{B}$ と同じ結果が得られる論理回路はどれか。 ここで、論理式中の・は論理積、+は論理和、 \overline{X} はXの否定を表す。 - X - X HTML 文書の文字の大きさ、文字の色、行間などの視覚表現の情報を扱う標準 仕様はどれか。 1 CSS RSS Wiki 7 CMS 📙 🙎 次のような注文データが入力されたとき,注文日が入力日以前の営業日かどう かを検査するために行うチェックはどれか。 注文データ 伝票番号 注文日 商品コード 顧客コード 数量 (文字) (文字) (文字) (数値) (文字) 重複チェック シーケンスチェック 1 論理チェック フォーマットチェック

問25 フラッシュメモリ よく出る!

フラッシュメモリは、電源を切っても内容が消えない不揮発性メモリの一種 です。内容を電気的に消去・書換えでき、ディジタルカメラの記憶媒体や USB メモリなどに利用されています。

× ア SRAM の説明です。

× **EPROM** の説明です。

2 覚えよう!

フラッシュメモリといえば

- 電源を切っても消えない 不揮発性メモリ
- 内容を電気的に消去できる

×ゥ DRAM の説明です。

正解です。

問26 論理回路 キホン!

論理式 $\overline{A} \cdot B$, $A \cdot \overline{B}$, $\overline{A} \cdot \overline{B}$ の真理値表を作ります。

		1				2				3	
A	B	$\overline{A} \cdot B$		A	B	$A \cdot \overline{B}$		A	B	$\overline{A} \cdot \overline{B}$	1+2+3
0	0	0		0	0	0		0	0	1	1
0	1	1	+	0	1	0	+	0	1	0	1
1	0	0		1	0	1		1	0	0	1
1	1	0		1	1	0		1	1	0	0

①+②+③の結果は、論理積 (AND) 演算の否定なので、否定論理積 (NAND) と同じ結果になります。正解は 1です。

問27 HTML 文書の視覚表現仕様

HTML は、主に文書の論理構造を定義する言語で、文字の大きさや文字色 などについては最低限の指定しかできません。文書の体裁などの視覚表現につ いては、HTML とは別に CSS (Cascading Style Sheets) などのスタイルシー ト言語を利用して定義します。

- ×ア CMS (Content Management System) は、Webページを構成する テキストや画像などのコンテンツを統合的に管理するシステムです。
- ×ゥ RSS (RDF Site Summary / Really Simple Syndication) は, ブロ グやニュースなどの更新情報を配信する短い文書のデータ形式です。
- × I Wiki (ウィキ) は、Web ブラウザを利用して、不特定多数の利用者が 文書を作成・編集できるシステムです。

問28 入力チェック よばい!

注文日が入力日より後の日付になっていたら、未来からの注文になってしま います。このように、入力データの論理的な整合性をチェックすることを論理 チェックといいます。

- × ア シーケンスチェックは、入力データが順番どおりかどうかをチェック します(例:伝票番号が前のデータの続きになっているか)。
- × 1 重複チェックは、入力データが既存のデータと重複していないかどう かをチェックします(例:伝票番号が重複していないか)。
- × ウ フォーマットチェックは、入力データが決められた形式にしたがって いるかどうかをチェックします(例:商品コードの桁数が合っている か)。
- 工 正解です。



♠ SRAM

リフレッシュ動作が不要で、高 速アクセスが可能な揮発性メモ リ (RAM) の一種。構造が複 雑で比較的高価。キャッシュメ モリなどに利用されている。

© EPROM

問 25

紫外線を照射して内容を消去で きる不揮発性メモリ(ROM) の一種。

ORAM

問 25

主記憶装置に利用されている揮 発性メモリ (RAM) の一種。 構造が単純で比較的安価。内容 を保持するため周期的に再書込 み(リフレッシュ)が必要。

★ 論理積素子(AND) 間26



論理和素子(OR)

問 26

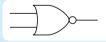


♠ 否定論理積素子(NAND)

問 26



♠ 否定論理和素子 (NOR)



問 27

参考 ウィキペディアは、Wikiを 利用して誰もが内容を編集できる オンライン百科事典のことだよ。



解答

問25 I 問27

問26 問28 □ **29** 音声のサンプリングを 1 秒間に 11,000 回行い,サンプリングした値をそれぞれ 8 ビットのデータとして記録する。このとき,512 × 10⁶ バイトの容量をもつフラッシュメモリに記録できる音声の長さは,最大何分か。

ア 77

96

775

= 969

| **30** 液晶ディスプレイなどの表示装置において、傾いた直線を滑らかに表示する手法はどれか。

ア アンチエイリアシング

イ テクスチャマッピング

ウ モーフィング

エレイトレーシング

- 問 31 関係データベースの説明として、適切なものはどれか。

ア 親レコードと子レコードをポインタで結合する。

✓ タグを用いてデータの構造と意味を表す。

ウ データと手続を一体化(カプセル化)してもつ。

エ データを2次元の表によって表現する。

問 32 同じ属性から成る関係 R と S がある。R と S の属性値の一部が一致する場合, 関係演算 R - (R - S) と同じ結果が得られるものはどれか。ここで、一は差集合、○は共通集合、∪は和集合、×は直積、÷は商の演算を表す。

 \mathbb{Z} R \cap S

 $R \cup S$

ウ R×S

I R÷S

解説

間29 音声データの記録時間

サンプリングによって、1 秒間に 11,000 個のデータができます。それぞれの大きさは 8 ビット= 1 バイトなので、1 秒間当たりのデータの大きさは 11,000 バイトになります。

したがって容量 512×10^6 バイトのフラッシュメモリに記録できる音声の長さは、 $512 \times 10^6 \div 11000$ 秒になります。分に換算するので、さらに60で割ります。

$$512 \times 10^6 \div 11000 \div 60 = \frac{512 \times 10^6}{11000 \times 60} = \frac{51200}{66} = 775.757575\cdots$$

以上より、正解はってす。



参 サンプリング (標本化)

音声などのアナログデータを ディジタル化する際に、アナロ グデータを一定周期ごとに切り 分けて抽出すること。

問30 コンピュータグラフィックスの手法

液晶ディスプレイなどの表示装置は、細かいドットの集まりで画像を表示す るので、傾いた直線をそのまま表示するとギザギザが目立ってしまうことがあ ります。このようなギザギザのすきまを中間色で補い、滑らかに見せる手法を アンチエイリアシングといいます。

ア下解です。

- × イ テクスチャマッピングは、モデリングされた物体の表面に柄や模様な どの画像を貼り付ける手法です。
- ×ゥ モーフィングは、ある画像を別の画像へと徐々に変形させていく手法 です。
- × エ レイトレーシングは、光源からの光線の経路を計算して、光の反射や 诱過などを表現する手法です。

間31 関係データベース

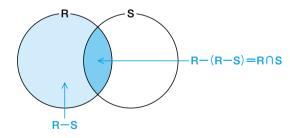
関係データベースは、関連するデータの集まりを、タテ・ヨコ2次元の表形 式に整理して表したものです。

- ×ア 階層型データベースの説明です。
- \times **XML** データベースの説明です。
- × ウ オブジェクト指向データベースの説明です。
- I 正解です。

間32 集合演算

R-Sは、集合 R から、集合 S に含まれる要素を取り除いたもの(=集合 Rにあって、集合Sにない要素の集合)になります。

R - (R - S)は、集合Rから集合R - Sを取り除いたものですから、残りは $R \geq S$ の共通集合 $(R \cap S)$ になります。以上から、正解は \nearrow です。







200 覚えよう!

関係データベース

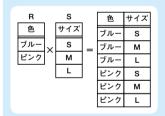
といえば

データの集まりを2次元の 表で表す



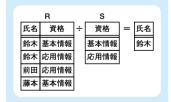
● 直積

関係 Rの 1 行につき、関係 Sの すべての行を組合せた集合。



☞ 商 (関係演算)

関係 Rの各行のうち、関係Sの 属性値をすべて含み、かつ、関係 Sにない属性の属性値の集合。



解答 問29 問30 ア 問31 問32

問

Sumuration Williams

UML を用いて表した図のデータモデルの解釈のうち,適切なものはどれか。 請求 納品 ア 1回の納品に対して分割請求できる。 ✓ 顧客への請求を支払で相殺できる。 請求処理は納品と同時に実行される。 ■ 複数回の納品分をまとめて請求できる。 問 🛂 4 DBMS におけるデッドロックの説明として,適切なものはどれか。 2 相ロックにおいて、第1相目でロックを行ってから第2相目でロックを解除するまで の状態のこと ✓ ある資源に対して専有ロックと専有ロックが競合し、片方のトランザクションが待ち状 態になること あるトランザクションがアクセス中の資源に対して、他のトランザクションからアクセ スできないようにすること ■ 複数のトランザクションが、互いに相手のロックしている資源を要求して待ち状態とな り、実行できなくなること 📙 🌠 🧲 関係データベースの操作の説明のうち,適切なものはどれか。 お合は、二つ以上の表を連結して、一つの表を生成することをいう。 ✓ 射影は、表の中から条件に合致した行を取り出すことをいう。 ウ 選択は、表の中から特定の列を取り出すことをいう。 閰 🌠 🧲 媒体障害時のデータベース回復に備え,あるバックアップ時点から次のバック アップ時点までの間のデータとして、稼働中のデータベースとは別の媒体に保 存しておく必要のあるものはどれか。 ア インデックスデータ イ チェックポイントデータ **ウ** ディクショナリデータ ログデータ 解説 前のカギ 問33 多重度 キホン!

「納品」クラスの脇にある「1.. *」は、1 つの請求に対応する納品が 1 回以上あることを意味します。また、「請求」クラスの脇にある「0..1」は、1 回の

納品に対応する請求は Oまたは 1 つしかないという意味です。

- × 7 1回の納品に対応する請求は最大で1つなので、分割請求はできません。

- 工 正解です。1つの請求に対応する納品は1回以上あるので、複数回の 納品を1つの請求書にまとめることができると考えられます。

問34 デッドロック キホン!

デッドロックとは、複数のトランザクションが互いに相手がロックしている 資源を要求しているために待ち状態になり、処理が停止してしまう現象です。

- × **7 2** 相ロックとは、トランザクション開始時(第1相)に必要な資源を すべてロックし、処理が終わったとき(第2相)に一度にロック解除 する方式です。
- × ウ 排他制御の説明です。

問35 関係演算 よくHiる!

関係データベースに対する主な操作には、選択、射影、結合などがあります。

- ア正解です。
- × 射影は、表の中から特定の列を取り出すことです。
- ×ウ選択は、表の中から条件に合致した行を取り出すことです。
- × **工** 挿入は、表に対して特定の行を挿入することです。列の挿入は、表の 構造を変更する操作になります。

問36 障害回復に使うデータ

ハードディスクの故障などでデータベースのデータが失われた場合には、バックアップデータを使ってデータベースを回復します。しかし、それだけでは前回のバックアップ以後に更新されたデータを回復できません。そのため、バックアップ以後の更新履歴を別に保存しておき、障害回復に備えます。この更新履歴をログデータ(ジャーナル)といいます。

- × **ア** インデックスデータは、検索を高速化するために特定の項目の値とその位置を記録した索引データです。
- × イ チェックポイントデータは、メモリ上に記憶されている更新内容を、 一定の周期でディスク上に書き出したものです。システム障害によっ てメモリ上の内容が失われた場合は、チェックポイントデータを使っ て直前のチェックポイントの状態に復元します。
- × **ウ** データベースシステムが管理しているデータ、利用者、プログラムな どに関する情報をまとめたものを、ディクショナリデータといいます。
- I 正解です。



200 覚えよう!

問 33

多重度の種類

01	ゼロまたは 1
1	1 つだけ
0*	0 以上
1*	1 以上

オブジェクト指向プログラムで 利用する様々な種類の図式を規 格化したもの。

問 33

参考 最近の出題では、E-R 図の代わりに UML のクラス 図を使っている場合が多い よ。



200 覚えよう!

問 3

関係演算といえば

射影:特定の列を得る選択:特定の行を得る結合:2つの表を共通の項目をキーにして結合する

解答

問33 I 問34 I 問35 7 問36 I

問3 どれか	リンク層	「参照モデルの各層で中継する装置,	層で中継する装置を, ネットワーク層で□	物理層で中継する装置, 中継する装置の順に並べ <i>†</i>	データ さものは
	· ·	ピータ, ルータ リッジ, ルータ	イ ブリッジ, ノ エ リピータ, ノ	· ·	
8 3	8 TCP/IP	階層モデルにおいる	て,TCP が属する層	はどれか。	
アウ	アプリケーシ トランスポー		イ インターネ エ リンク層	ット層	
3	9 TCP/IP の規格は		境で,電子メールに	「画像データなどを添付す	するため
ア	JPEG	✓ MIME	D MPEG	■ SMTP	
8 4	O TCP/IP れか。	ネットワークにお	いて,ネットワーク	7の疎通確認に使われるも	らのはど
ア	ВООТР	✓ DHCP	D MIB	I ping	

解説

問37 OSI基本参照モデルとLAN装置の対応 ****/

OSI 基本参照モデルは、データ通信を7つの層に分類して、それぞれの層での役割を規定しています。

物理層は、データ通信の信号を物理的に中継する層で、対応する装置としてはリピータやハブがあります。

データリンク層は、隣接する端末同士でのやり取りを中継する層で、対応する装置としてはブリッジやレイヤ2スイッチがあります。

ネットワーク層は、複数のネットワークを中継する層で、対応する装置としてはルータがあります。

以上から,正解は っです。

問38 TCP/IP 階層モデル

TCP/IP はインターネットで使われて普及した通信プロトコル群で、TCP

3、午前のカギ

※ 覚えよう! ® 3 OSI基本参照モデルとLAN

装置

OSI基本 参照モデル LAN装置 第4~7層 ゲートウェイ 第3層 ネットワーク層 ルータ 第2層 データリンク層 ブリッジ, レイヤ2 スイッチ 第1層 リビータハブ, 物理層 リピータ

と IP を中心に、多くのプロトコルで構成されています。 これらは大きく①ネッ トワークインタフェース層、②インターネット層、③トランスポート層、④ア プリケーション層の 4 階層に分類できます。 TCP は. このうちのトランスポー ト層に位置づけられるプロトコルです。正解はウです。

TCPは、端末間で信頼性のある通信を確立するために、エラーからの復旧 やパケットの配送順序の管理といった機能を提供します。



OCI 基本参昭エデル

CF	7/11	階層	ナフ	- ル	

ICP/IP 陌眉モノル	USI 本本参照モノル
アプリケーション層	アプリケーション層
HTTP, SMTP, POP3, FTP	プレゼンテーション層
など	セション層
トランスポート層 TCP, UDP など	トランスポート層
インターネット層 IP, ICMP, IPsec など	ネットワーク層
ネットワークインタフェース層 ARP, PPP, イーサネット,	データリンク層
IEEE802.11 など	物理層

問**39** 電子メールの添付データ

インターネットの電子メールで、画像ファイルなどの様々な形式のデータを やり取りするための規格を MIME (Multipurpose Internet Mail Extension) といいます。

- × プ JPEG は、画像データの圧縮形式です。
- 1 正解です。
- × **ウ** MPEG は、動画データの圧縮形式です。
- × I SMTP (Simple Mail Transfer Protocol) は、電子メールを送信・転 送するためのプロトコルです。

間40 ネットワークの疎通確認

TCP/IP ネットワークの疎通確認を行うツールとして、ping があります。 ping は、ICMP というプロトコルを利用して相手先に echo パケットを送り、 その返信が戻ってくるかどうかで、相手先とパケットを送受信できるかどうか を確認します。

- × ア, I BOOTP と DHCP は, どちらもネットワークに接続したコン ピュータに、IP アドレスを自動的に割り当てるためのプロトコルです。 現在は DHCP が主流で、BOOTP はあまり使われていません。
- × ウ MIB (Management Information Base) は、SNMP というネットワー ク管理プロトコルで、管理対象となる機器が保持する管理情報データ ベースのことです。
- I 正解です。

200 覚えよう!



MIME といえば

- 電子メールで音声,動画な どをやり取りするための規
- データを文字データに変換 して送信。このときの符号 化方式を Base64 という

解答

問37 問38 問39 問40

ウ

	メッセージ認証符号におけるメッセージダイジェストの利用目的はどれか。
ア イ ウ エ	メッセージが改ざんされていないことを確認する。 メッセージの暗号化方式を確認する。 メッセージの概要を確認する。 メッセージの秘匿性を確保する。
問 4 。か。	入力パスワードと登録パスワードを用いて利用者を認証する方法において、パスワードファイルへの不正アクセスによる登録パスワードの盗用防止策はどれ
7	パスワードに対応する利用者 ID のハッシュ値を登録しておき、認証時に入力された利用者 ID をハッシュ関数で変換して参照した登録パスワードと入力パスワードを比較する。
1	パスワードをそのまま登録したファイルを圧縮しておき、認証時に復元して、入力され たパスワードと比較する。
ウ	パスワードをそのまま登録しておき,認証時に入力されたパスワードと登録内容をとも にハッシュ関数で変換して比較する。
Ξ	パスワードをハッシュ値に変換して登録しておき,認証時に入力されたパスワードを ハッシュ関数で変換して比較する。
8	3 コンピュータウイルス対策ソフトのパターンマッチング方式を説明したものはどれか。
ア	感染前のファイルと感染後のファイルを比較し、ファイルに変更が加わったかどうかを 調べてウイルスを検出する。
イ ウ	既知ウイルスのシグネチャコードと比較して, ウイルスを検出する。 システム内でのウイルスに起因する異常現象を監視することによって, ウイルスを検出
	する。
	ファイルのチェックサムと照合して、ウイルスを検出する。
8 4	電子メール送信時に送信者に対して宛先アドレスの確認を求めるのが有効であるセキュリティ対策はどれか。
	OP25B によるスパム対策 イ SPF によるスパム対策 電子メールの誤送信対策 エ 電子メールの不正中継対策
	AND AND THE PARTY OF THE PARTY

問41 メッセージダイジェストの利用目的

メッセージダイジェストは、元のメッセージから生成される短い符号です。 送信者がメッセージにメッセージダイジェストを添付して送信すると、受信者 は受け取ったメッセージからメッセージダイジェストを生成し、それを添付さ れてきたものと照合します。両者が一致すれば、そのメッセージは途中で改ざ んされていないことがわかります。以上から、正解はアです。

問42 登録パスワードの盗用防止対策

利用者をパスワードによって認証するシステムでは、入力パスワードが正しい かどうか照合する必要があります。しかし、利用者のパスワードをサーバに保 管しておくと、サーバが不正アクセスされたときに盗まれるおそれがあります。 そこで、サーバにはパスワードそのものではなく、パスワードから生成した ハッシュ値を保管しておきます。入力パスワードと照合するときは、入力パス ワードをハッシュ値に変換し、ハッシュ値同士を照合します。ハッシュ値から 元のパスワードは復元できないので、万一サーバが不正侵入されても、パスワー ドが盗まれる心配はありません。以上から、工が正解です。

ア. イ. ウは、いずれも登録パスワードそのものをサーバに保管するため、 盗用防止策にはなりません。

問**43** パターンマッチング方式

パターンマッチング方式は、ウイルスに含まれる特徴的なコード(シグニ チャ)を比較して、ウイルスを検出します。すでに存在を知られたウイルスを 検出する際に有効な方法です。

- × ア コンペア法の説明です。
- × ウ ビヘイビア法の説明です。
- ×エ チェックサム法の説明です。

問**44** 電子メールのセキュリティ対策

メール送信時に「宛先アドレスはこちらで間違いありませんか」といった確 認を求めてくるのは、宛先を間違えて送ってしまう誤送信対策として有効です。

- × 7 OP25B (Outbound Port 25 Blocking) は、ネットワークの利用者が、 特定の送信メールサーバだけしか利用できないようにして、スパムメー ルの送信を規制する対策です。
- × SPF (Sender Policy Framework)は、電子メールの送信元アドレスが 詐称ではないかどうかを検出して、スパムメールを規制する対策です。
- ご 正解です。
- × エ 電子メールの不正中継は、送信メールサーバが外部から不正に利用さ れることです。



メッセージ認証符号 (MAC)

メッセージが改ざんされていな いかどうかを確認するための短 いデータ。メッセージダイジェ ストを共通鍵暗号方式で暗号化 する。

働ハッシュ値

任意の長さのデータから生成さ れた、固定長の比較的小さな データ。ハッシュ関数によって 生成する。通常, ハッシュ値か ら元のデータを復元することは できない。

問 44

対策 正解以外の選択肢につ いても、ひととおり理解して おこう。



解答

問41



問42 I 問43 問44

□ 8	5 モジュール設計書を基にモジュール強度を評価した。適切な評価はどれか。
「干ジ-	ュール設計書(抜粋)〕
	モジュールから渡される処理コードに対応した処理をする。処理コードが "l" のとき
	処理, 処理コードが "U"のときは更新処理, 処理コードが "D"のときは削除処理である。
10347	
ア	これは"暗合的強度"のモジュールである。モジュール内の機能間に特別な関係はなく、むしろ他のモジュールとの強い関係性をもつ可能性が高いので、モジュール分割をやり直した方がよい。
4	これは"情報的強度"のモジュールである。同一の情報を扱う複数の機能を,一つのモ
2.	ジュールにまとめている。モジュール内に各処理の入口点を設けているので、制御の結 びつきがなく、これ以上のモジュール分割は不要である。
ゥ	これは"連絡的強度"のモジュールである。モジュール内でデータの受渡し又は参照を
	行いながら、複数の機能を逐次的に実行している。再度見直しを図り、必要に応じて更
	にモジュール分割を行った方がよい。
F	これは"論理的強度"のモジュールである。関連した幾つかの機能を含み、パラメタに
	よっていずれかの機能を選択して実行している。現状では大きな問題となっていないと
	しても、仕様変更に伴うパラメタの変更による影響を最小限に抑えるために、機能ごと
	にモジュールを分割するか、機能ごとの入口点を設ける方がよい。
	にとうなったとが高するが、一般的とという自然を取りる力がない。
8 4	6 オブジェクト指向の基本概念の組合せとして,適切なものはどれか。
<u>ア</u>	仮想化,構造化,投影,クラス
1	具体化,構造化,連続,クラス
ウ	正規化,カプセル化,分割,クラス
	抽象化、カプセル化、継承、クラス
□□4	マ モジュールの内部構造を考慮することなく、仕様書どおりに機能するかどうかをテストする手法はどれか。
ア	トップダウンテスト イ ブラックボックステスト
ゥ	ボトムアップテスト エ ホワイトボックステスト
□ 問 4 。 る目的	8 ソフトウェアのテストの種類のうち、ソフトウェア保守のために行った変更によって、影響を受けないはずの箇所に影響を及ぼしていないかどうかを確認すで行うものはどれか。
ア	運用テスト イ 結合テスト
	システムテスト エ リグレッションテスト
\	

問45 モジュール強度 ***ン!

モジュール強度とは、モジュールの内部がどのくらい緊密に構成されている かを表す度合いです。一般に、1つのモジュールが複数の機能を実装していた り、複数のデータ構造を扱っていたりするとモジュール強度は低くなります。

評価対象のモジュールは、処理コードに応じて異なる処理を実行しています。 この特徴は、エの「関連した幾つかの機能を含み、パラメタによっていずれ かの機能を選択して実行している」という記述に適合します。正解はエです。

間46 オブジェクト指向の基本概念

オブジェクト指向の概念は次の4つです。正解はエです。

抽象化	複数の下位クラスに共通する属性やメソッドを備えた上位 クラスを定義し、クラスが異なるオブジェクトを統一的に扱えるようにすること。		
カプセル化	オブジェクト内部の情報を隠ぺいし,用意したインタ フェースを介してのみアクセスすること。		
継承	上位クラスの属性やメソッドが,下位クラスに引き継がれ ること。		
クラス	オブジェクトが備える属性やメソッドの定義。		

モジュールのテスト手法 よく出る!

内部構造を考慮せずに、仕様書どおりに機能するかどうかチェックするテス トはブラックボックステストです。

- × ア トップダウンテストは、上位モジュールから下位モジュールへと順に モジュールを結合していく結合テストの手法です。
- イ 正解です。
- × ウ ボトムアップテストは、下位モジュールから上位モジュールへと順に モジュールを結合していく結合テストの手法です。
- × **エ ホワイトボックステスト**はブラックボックステストとは逆で、モジュー ルの内部構造に沿ってテストを行います。

問48 テストの種類 キホン!

ソフトウェアの一部を変更したとき、その変更が他の部分に影響を及ぼして いないかどうかチェックするテストを、リグレッションテストといいます。

- × ア 運用テストは、実際の業務と同じ条件のもとで、利用者部門によって 行われるテストです。
- 確認するテストです。
- × ウ システムテストは、ひととおり完成したシステムを様々な観点から総 合的に検証するテストです。
- I 正解です。



20 覚えよう!

モジュール強度

低 暗合的強度 論理的強度

> 時間的強度 手順的強度

連絡的強度 情報的強度

機能的強度 高

200 覚えよう!

ブラックボックステスト

といえば

- プログラムの外部仕様に 沿ってテストケースを設定
- 同値分割法.限界値分析な どがある

ホワイトボックステスト

といえば

問 48

- プログラムの内部構造に 沿ってテストケースを設定
- 条件網羅. 判定条件網羅. 分岐網羅などがある

参考 リグレッションテスト は退行テスト, 回帰テストと もいうよ。

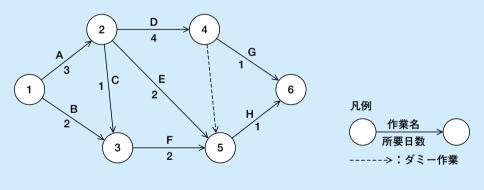


解答

問45 問46 I 問47 問48

- | 問49 Web サービスを利用するときの SOAP の役割として、適切なものはどれか。
 - **Web** サービスのインタフェースを記述して、プログラムからサービスを利用できるようにする。
 - ✓ Web サービスの情報を登録しておき、利用者がそのサービスを検索できるようにする。
 - ウ Web サービスの送受信プログラム間で、XML 形式のメッセージを受け渡す。
 - Web サービスプログラム間の配信保証や重複防止など、データ転送の信頼性を確保する。
- □ **50** 要求分析から実装までの開発プロセスを繰り返しながら、システムを構築していくソフトウェア開発手法はどれか。
 - ア ウォータフォールモデル
- オスパイラルモデル
- <u>ウ</u> プロトタイピングモデル
- リレーショナルモデル

問 51 から問 60 までは、マネジメント系の問題です。



1 5

ウ 6

問49 SOAP | 初モノ!

SOAP は、ソフトウェア同士がネットワークを介してメッセージを交換す るためのプロトコルです。たとえば、ある Web サービスのプログラムが、別 の Web サービスに対して情報を要求するメッセージを送信し、相手はそれに 応じた情報を含むメッセージを返すといったやり取りに、SOAP がよく利用さ れています。

- × ア WSDL (Web Services Description Language) の説明です。
- × UDDI (Universal Description, Discovery and Integration) の説明 です。
- \bigcirc \bigcirc 正解です。SOAP のメッセージは XML 形式で記述されています。
- × I WS-Reliability の説明です。

問50 ソフトウェア開発手法 キホンパ

要求分析→設計→実装といった開発プロセスを繰り返しながら、徐々にシス テムを構築していく開発手法をスパイラルモデルといいます。

- × ア ウォータフォールモデルは、1 つの工程が終了してから次の工程へと、 順番に開発を進めていく開発手法です。
- × ウ プロトタイピングモデルは、開発の初期段階で試作品(プロトタイプ) を作成し、利用者の意見を取り入れながら開発を進めていく開発手法 です。
- ×
 エ
 リレーショナルモデルは、関係データベースの基礎となるデータモデ ルです(開発手法ではありません)。

最早結合点時刻 よく出る!

最早結合点時刻(最早開始日)とは、結合点において、最も早く次の作業を 開始できる時刻のことです。

結合点5に至る作業経路には、次の4つがあります。それぞれの所要日数を 求めます。

・作業 A →作業 D →ダミー作業 所要日数:3+4+0=7・作業 A →作業 E 所要日数:3+2=5 ・作業 A →作業 C →作業 F 所要日数:3+1+2=6・作業 B →作業 F 所要日数:2+2=4

結合点5に至るすべての先行作業が完了しないと、次の作業(作業H)は開 始できません。したがって、上記のうち最も多い所要日数7が、最早結合点時 刻になります。正解はエです。



複数のソフトウェアを SOAP を利用して連携させ、様々な機 能を提供する Web 上のサービ

ス。

間 49

対策 正解以外の選択肢は覚 えなくてもいいよ。



200 覚えよう!

スパイラルモデルといえば

要求分析→設計→実装のサ イクルを繰り返す

ウォータフォールモデル といえば

- 1 つの工程が終了してから 次の工程へ
- 各工程の最後にレビューを 行う

プロトタイピングモデル といえば

試作品を作って利用者に提 示

解答

問49 ウ 問50

問51

世 **52** 表の機能と特性をもったプログラムのファンクションポイント値は幾らか。ここで、複雑さの補正係数は 0.75 とする。

ユーザファンクションタイプ	個数	重み付け係数
外部入力	1	4
外部出力	2	5
内部論理ファイル	1	10
外部インタフェースファイル	0	7
外部照会	0	4

7 18

24

9 30

I 32

□ 53 テストの進捗管理に使用する指標として、最も適切なものはどれか。

ア テスト項目の消化件数

✓ テストデータの作成量

ウ プログラムの起動回数

プログラムの修正量

□ **10 54** 生産物の品質を時系列に表し、生産工程が管理限界内で安定した状態にあるかどうかを判断するための図はどれか。

ア 管理図

1 散布図

ウ 特性要因図

エ パレート図

= $^{ ext{ iny B}}$ $^{ ext{ iny B}}$ アプリケーションの保守に関する記述として,適切なものはどれか。

- アスト終了後は速やかに本稼働中のライブラリにプログラムを登録し、保守承認者に報告する。
- ✓ 変更内容が簡単であると判断できるときは、本稼働用のライブラリを直接更新する。
- 保守作業が完了しないまま放置されるのを防ぐためにも、保守の完了を記録する。
- 保守作業は、保守作業担当者によるテストが終了した時点で完了とする。

解訳

問52 ファンクションポイント法

ファンクションポイント法は、システムの機能の個数に、難易度による重み付けをして点数(未調整 FP)を求め、システム開発のコストや規模を見積もる方法です。



ユーザファンクションタイプ	個数	重み付け係数
外部入力	1	4
外部出力	2	5
内部論理ファイル	1	10
外部インタフェースファイル	0	7
外部照会	0	4

 $1 \times 4 = 4$ $2 \times 5 = 10$ $1 \times 10 = 10$ $0 \times 7 = 0$ $0 \times 4 = 0$

未調整 FP

計 24

ファンクションポイント値は、未調整 FP に、複雑さの度合いに応じた補正係数をかけて求めます。 $24 \times 0.75 = 18$ なので、正解は ア です。

問53 テストの進捗管理

テストは、開発中のプログラムに潜むバグ(誤り)を発見するために行います。バグが全部でいくつあるか事前にわからないので、発見したバグの個数やプログラムの修正量などでは、テストの進捗状況は測れません。

用意したテスト項目の消化件数をみれば、テストがどれくらい進んだか、あ とどれくらい残っているかがわかります。

- ア正解です。
- ×
 イ
 テストデータを作成しただけではテストは進みません。
- ×ゥ 起動回数とテストの進捗は関係ありません。
- ×
 エ
 テストの進捗状況にかかわらず、修正量はバグが多ければ増えます。

問54 管理図 キホン!

生産物の品質のばらつきを時系列で表し、工程に異常がないかどうかを判断するための図を**管理図**といいます。

- ア下解です。
- × **1** 散布図は、2 つの項目間にある相関関係を見るための図です。
- × ウ 特性要因図は、複数の原因と結果の関連を整理して、魚の骨のような 図で表した物です。
- × **エ** パレート図は、各項目を出現頻度順に並べた棒グラフと、その累積比率 を表す折れ線グラフを組み合わせ、各項目の重要度を分析する図です。

問55 アプリケーションの保守

アプリケーションの保守は、運用を開始したアプリケーションの不具合の修正や、改良などの作業を行うことです。保守作業が完了しないまま放置されないように、保守作業の内容はきちんと記録し管理する必要があります。

- × ア いきなり本稼働中のライブラリに登録することはせず、まず検証用の ライブラリに登録します。
- ×
 イ
 本稼働用のライブラリを直接更新することは避けるべきです。
- × 工 保守作業担当者によるテスト後に、保守承認者の受入れテストなどの 作業が必要です。

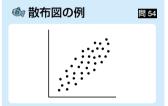
においています。

2000 覚えよう!

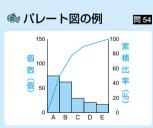
ファンクションポイント法 といえば

- 入出力、画面、ファイルなどの機能の個数によって開発規模を見積もる手法
- 個々の機能を複雑さに応じて点数化する











5	6 サービスれか。	スデスク組織の構	造の特徴のうち,	ローカルサービ	スデスクの特徴はど
ア イ ウ エ	的に配置した サービスデン の対応,専用 サービス要 単一のサーヒ 分散拠点のサ	たり,大量のコール スクを利用者の近く 用要員による VIP 対 員は複数の地域や音 ごスデスクであるか	/に対応したりする に配置することに 付応などができる。 B門に分散している ^のようなサービス	ことができる。 よって,言語や文 が,通信技術を利用 が提供できる。	サービス要員を効率 化の異なる利用者へ 日することによって、 とによって、統制の
(SLA (で 間帯中 <i>の</i> 業日は 30 日 の条件〕 ビス時間帯は	D停止時間は1か とする。	を提供している。 月に最大で何時間 時から午後 10 時	引以内であればよ	めには,サービス時 いか。ここで,1 か
ア	1	₹ 2	9 3	I 4	
5	0				
	ントロ-	ム設計の段階にお -ルを監査すると	いて, ユーザ要作 きのチェックポイ	⊧が充足されない ントはどれか。	リスクを低減するコ
ア イ ウ エ	ントロー システム設言 システムテフ を得ているこ プログラミン	-ルを監査すると 計書に基づき,プロスト要件に基づいて こと ングは定められた概	きのチェックポイ ログラム仕様書を作	ントはどれか。 成していること し,システム運用 と	リスクを低減するコ 部門の責任者の承認

問56 ローカルサービスデスク ※初モノ!

サービスデスクは、IT サービスを利用する顧客の窓口として、問合せ受付 などのサポート業務を行います。サービスデスクの種類として、①中央サービ スデスク、②ローカルサービスデスク、③バーチャルサービスデスクがありま す。このうちローカルサービスデスクは、サービス要員を利用者の側に配置す ることで、現地でのサポートをしやすくするものです。

- ×
 ア
 中央サービスデスクの説明です。
- × ウ バーチャルサービスデスクの説明です。
- × エ サービスデスクは、利用者に対する単一の窓口として、統制のとれた サービスを提供する必要があります。

問**57** SLA の条件

1日のサービス時間は午前8時から午後10時までの14時間です。1か月の 営業日を30日とすると、1か月のサービス時間は14×30 = 420時間になりま す。このうち 99.5%以上を運転しないと、可用性 99.5%以上の条件を満たせま せん。したがって停止時間は、 $420 \times (1 - 0.995) = 2.1$ 時間以内にする必要が あります。正解はイです。

ユーザ要件 出58

システム設計の段階で、利用者のニーズを反映させるのに有効なものを選択 肢から選びます。

- ×フシステム設計書に利用者のニーズを反映させなければならないので、 プログラム仕様書は関係ありません。
- ×

 ✓

 システムテストの段階では、システム設計は終わっています。
- ×ゥプログラミングの段階では、利用者のニーズは必要ありません。
- 工 正解です。システム設計書のレビューに利用部門が参加して意見を述 べることで、利用者のニーズをシステム設計に反映させます。

プログラミングの信頼性 出59

監査の指摘事項は、現状に問題があると考えられる項目を指摘したものです。 プログラミングの信頼性を損なうと考えられるものを、選択肢から選びます。

- ×アプログラム設計書に基づいてプログラミングを行うのは適切です。
- ストしないので、バグが修正されない可能性が大きくなります。指摘 事項に当たります。
- × ウ リーダがテスト結果を記録・保管することは適切です。
- × エ プログラム作成者以外の第三者がテストするのは、客観的なテストが できるので適切です。



200 覚えよう!

サービスサポートの種類

- 中央サービスデスク: 拠点 を 1 箇所に集中
- ローカルサービスデスク: 利用者の側に配置
- バーチャルサービスデス ク: 各地に拠点を分散し. 仮想的に 1 つのサービス デスクを提供

SLA (Service Level) Agreement)

IT サービスの提供者が、利用者 に対して保証するサービス品質 の取り決め。

(アベイラビリティ)間57

利用者が必要とするときに、い つでもシステムが利用可能なこ と。稼働率が高いほど可用性が 高い。

問 57

対策「可用性99.5%以上」 は「稼働率 99.5%」と同じ意 味だよ。



◎ レビュー

システム開発の各工程でできた 成果物を、次の工程に進む前に 評価・検証すること。

解答

問56 問57 1 問58 問59

8 6	IT 統制を予防統制と発見統制に分類した場合,発見統制に該当するものはどれか。
イ ウ	データ入力画面を、操作ミスを起こしにくいように設計する。 データ入力結果の出力リストと入力伝票とを照合する。 データ入力担当者を限定し、アクセス権限を付与する。 データ入力マニュアルを作成し、入力担当者に教育する。
	問 61 から問 80 までは,ストラテジ系の問題です。
8	】 BCP の説明はどれか。
ア	企業の戦略を実現するために、財務、顧客、内部ビジネスプロセス、学習と成長の視点 から戦略を検討したもの
1	企業の目標を達成するために業務内容や業務の流れを可視化し,一定のサイクルをもっ て継続的に業務プロセスを改善するもの
ゥ	業務効率の向上、業務コストの削減を目的に、業務プロセスを対象としてアウトソース
E	を実施するもの 事業中断の原因とリスクを想定し、未然に回避又は被害を受けても速やかに回復できる ように方針や行動手順を規定したもの
8	2 エンタープライズアーキテクチャを構成する四つの体系のうち、データ体系を 策定する場合の成果物はどれか。
アウ	業務流れ図イ実体関連ダイアグラム情報システム関連図エソフトウェア構成図
8	業務プロセスのモデリング表記法として用いられ、複数のモデル図法を体系化したものはどれか。
7	DFD イ E-R 図 ウ UML エ 状態遷移図
問60	T統制 解説 エスティア アンドラ アンドラ アンドラ アンドラ アンドラ アンドラ アンドラ アンド

IT統制とは、IT を利用した内部統制です。内部統制とは、組織内で不正行

為やミスが起きないような管理体制を構築することをいいます。 **予防統制**:不正やミスが起きないよう前もって行っておく施策。

36

発見統制: 不正行為やミスを確実に発見できるようにする施策。

- × ア 操作ミスを起こしにくくするのは、予防統制です。
- ✓ 出力リストと入力伝票を照合するのは、入力ミスを発見するためなので、発見統制です。
- × ウ アクセスを制限すれば不正アクセスを予防できるので、予防統制です。

問**61** BCP

BCP (Busuiness Continuity Plan, 事業継続計画) は、災害や大事故などの予期せぬ事態が発生したときに、事業活動をどのように継続するか、復旧までにどれくらいの時間が必要かなどを前もって計画しておくことです。

- × ア バランススコアカードの説明です。
- × d BPR (Business Process Reengineering) の説明です。
- ×ゥ BPO (Business Process Outsourcing) の説明です。
- 正解です。

問62 エンタープライズアークテクチャ よく出る!

エンタープライズアーキテクチャ(EA)は、組織全体の業務と情報システムを統一的にモデル化し、組織の最適化を図る手法です。

EAでは、組織全体を①ビジネス、②データ、③アプリケーション、④テクノロジの4つの体系(アーキテクチャ)ごとに分析します。このうちデータ体系では、業務で取り扱うデータについて分析します。

- × **ア 業務流れ図**は,業務の流れをフローチャートで表したもので,ビジネス体系の成果物です。
- **| 実体関連ダイアグラム(E-R図)**は、業務で取り扱うデータを、実体とその関連として表した図なので、データ体系の成果物です。
- × ウ 情報システム関連図は、情報システム間の関連を図式化したもので、 アプリケーション体系の成果物です。
- × **エ ソフトウェア構成図**は、情報システムに実装するソフトウェアの構成 を表したもので、テクノロジ体系の成果物です。

問63 業務プロセスのモデル化

業務プロセスのモデリング表記法として用いられ、複数のモデル図法を体系化したものは UML です。

- × ア DFD は、業務プロセス上のデータの流れと処理を図式化したものです。
- * E-R図は、業務プロセスを、実体 (エンティティ) と関連 (リレーションシップ) によって図式化したもので、UML ではクラス図で表します。
- ウ 正解です。
- × 工 状態遷移図は、対象の状態の変化を図式化したもので、UMLのステートチャート図に当たります。



冷覚えよう!

EA の成果物

ビジネス体系:業務説明書,機能構成図(DMM),機能情報関連図(DFD),業務流れ図

データ体系:情報体系整理 図(UML流れ図),実体関連 ダイアグラム(E-R図),デー タ定義表

アプリケーション体系:情報システム関連図,情報システム機能構成図

テクノロジ体系: ネットワーク構成図、ソフトウェア構成図、ハードウェア構成図

問 63

● UMLはオブジェクト指向プログラミングのソフトウェア設計に利用されるものだけど、業務プロセスの標準的なモデリング表記法としても利用されているよ。



解答

問60 1 問61 問62 1 問63

• • • •

I

- 問 🧲 4 利用者が、インターネットを経由してサービスプロバイダ側のシステムに接続 し、サービスプロバイダが提供するアプリケーションの必要な機能だけを必要 なときにオンラインで利用するものはどれか。 **Z** ERP ⇒ SCM T XBRL ✓ SaaS 65 要件定義プロセスで実施すべきものはどれか。 **ア** 新しい業務の手順やルール、制約条件を明確にし、利害関係者間で合意する。 ✓ 新システムによる業務運用の投資効果及び業務効果の実績を評価する。 要求事項を満たしているか、ソフトウェア及びデータベースのテストを実施する。 問 66 システム化計画を立案するときに考慮すべき事項はどれか。 ア 運用を考えて、自社の社員が開発する前提で検討を進める。 ✓ 開発、保守、運用に関する費用と投資効果を明確にする。 ウ 失敗を避けるため、同業他社を調査し、同じシステムにする。 テスト計画、運用マニュアル及び障害対策を具体的に示す。 "システム管理基準"によれば、情報システム全体の最適化目標を設定する際の 着眼点はどれか。 ア 教育及び訓練に必要な資源を明確にしていること ✓ 経営戦略への貢献を明確にしていること
 - システム保守手順に基づきプログラムの変更を行っていること
 - 人的資源の外部からの調達方針を明確にしていること

問64 SaaS キホン!

サービスプロバイダが、ソフトウェアの機能をサービスとして提供し、利用 者は必要な機能をオンラインで利用することを SaaS (Software as a Service) といいます。

×プ ERP (Enterprise Resource Planning) は、企業全体の経営資源を総 合的に管理し、経営の効率化を図る手法です。

× ウ SCM (Supply Chain Management) は、生産から物流に至るサプラ イチェーンでやり取りされる情報を管理し、全体の効率を向上させる

登 覚えよう!

SaaS といえば

- サーバがソフトウェアの機 能をサービスとして提供
- 利用者はインターネットを 介して必要な機能だけを利

手法です。

XBRL (Extensible Business Reporting Language) は,XML をベースにしたマークアップ言語で、企業の財務諸表などの情報を扱うための標準データ形式です。



☞ 共通フレーム 2007 園65 ソフトウェアの企画から開発.

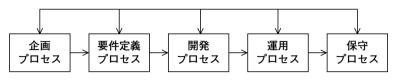
保守に至るライフサイクルの各

段階で、利用者(システムの発注者)やベンダ(受注者)が果たす役割や業務の範囲などを規

定したもの。

問65 要件定義プロセス

共通フレーム 2007 は、システム開発作業全体を次のようなプロセスに分類しています。



要件定義プロセスでは、業務の仕様や制約条件、システム化の範囲を明らかにし、それらについて利害関係者間で合意を形成します。

○ ア 正解です。

×

「運用プロセスで実施します。

×ウ 企画プロセスで実施します。

× I 開発プロセスで実施します。

問66 システム化計画の立案

システム化計画は、業務のシステム化を実現するために、企画プロセスで立案する実施計画です。計画にあたって、新システムの開発・運用にかかる費用や、投資効果を確認し、システム化するメリットを明確にしておく必要があります。

×フシステムの開発は、専門の業者に発注してもかまいません。

○ 1 正解です。

×ウ 同業他社の調査は必要ですが、同じシステムにする必要はありません。

× エ テスト計画や運用マニュアルなどは、この段階で具体的に示す必要はありません。

問67 最適化の目標

情報システムの導入は、部署ごとにバラバラに行うのではなく、組織全体の 業務の最適化を考慮します。そのため、最適化の目標はあくまでも経営戦略に 基づいて設定する必要があります。正解は<mark>イ</mark>です。

○ 解答

問64 1 問65

問66 1 問67

7

• • • • •

- □ **68** 企業経営で用いられるベンチマーキングを説明したものはどれか。
 - ア 企業全体の経営資源の配分を有効かつ総合的に計画して管理し、経営の効率向上を図る ことである。
 - 顧客視点から業務のプロセスを再設計し、情報技術を十分に活用して、企業の体質や構造を抜本的に変革することである。

 - 利益をもたらすことのできる、他社より優越した自社独自のスキルや技術に経営資源を 集中することである。
- □ 69 マーケティングミックスの説明はどれか。
 - ア 顧客市場をある基準で細分化し、その中から最も競争優位に立てる市場を選定すること
 - → 市場の成長率と自社の相対的市場シェアの組合せから、各事業の位置づけを明確にし、 それぞれの事業の今後の施策を検討すること
 - 契品戦略,価格戦略,チャネル戦略,プロモーション戦略などを適切に組み合わせて, 自社製品を効果的に販売していくこと
 - **工** 導入期,成長期,成熟期,衰退期のそれぞれにおいて,市場や競合商品などとの関係を 意識した,適切な施策を採っていくこと

そこで、現在の顧客が新商品を購入する割合と新規の顧客数を試算した。この試算について、適切な記述はどれか。

	人数	Р	Q	R	S
A	10,000	0.5	0.3	0.1	0.1
В	20,000	0.1	0.6	0.1	0.1
С	80,000	0.1	0.1	0.3	0.3
既存顧	客人数	15,000	23,000	27,000	27,000
新規顧	客人数	5,000	7,000	13,000	23,000

- ア 商品 A の購入者のうち、1,000 人が商品 Q を購入すると予想している。
- → 商品Bの購入者は、商品P、Q、R、Sのどれかを購入すると予想している。
- ウ 商品 P の購入見込者の 5 割は、商品 A の購入者であると予想している。
- 正 商品Sの新規顧客人数は、商品Cの購入者のうち商品Sを購入する人数より少ないと 予想している。

問68 ベンチマーキング **ホン!

ベンチマーキングは、自社の製品やサービスを、優良な競合企業と比較して、 経営戦略の立案に役立てる手法です。

- × **プ** ERP (Enterprise Resource Planning) の説明です。
- × BPR (Business Process Reengineering) の説明です。
- ご 正解です。
- ×

 コアコンピタンス経営の説明です。

問69 マーケティングミックス

マーケティングミックスとは、製品を効果的に販売するために、複数の戦略を適切に組み合わせることをいいます。マーケティングミックスの基本的な戦略要素として、①製品戦略(Product)、②価格戦略(Price)、③チャネル戦略(Place)、④プロモーション戦略(Promotion)の4つがあり、4Pと呼ばれます。

- × ア 市場細分化戦略の説明です。
- × プロダクトポートフォリオマネジメント (PPM) の説明です。
- ご 正解です。

問70 顧客数の試算

- × 7 商品 A の購入者 10,000 人のうち、商品 Q の購入見込者の割合は 0.3 なので、10,000 × 0.3 = 3,000 人と予想されています。
- × う 商品 P の購入見込者は 15,000 + 5,000 = 20,000 人です。一方,商品 A の購入者で,商品 P の購入見込者は 10,000 × 0.5 = 5,000 人なので,商品 A の購入者は 2.5 割に過ぎません。
- I 商品 C の購入者のうち、商品 S を購入する人数は 80,000 × 0.3 = 24,000 人と予想されています。これは、商品 S の新規顧客人数の23,000 人より多いので、正しい記述です。



26 覚えよう!

問 6

ベンチマーキング

といえば

優秀な競争相手と比較する

コアコンピタンス経営

といえば

自社独自のスキルに経営資源を集中する

○ 解答

問68 💆 問69

問70 💷

ゥ

□ 問 71 技術経営におけるプロダクトイノベーションの説明として、適切なものはどか。	:h
--	----

- ア 新たな商品や他社との差別化ができる商品を開発すること
- ★指開発の成果によって事業利益を獲得すること
- **ウ** 技術を核とするビジネスを戦略的にマネジメントすること
- **工** 業務プロセスにおいて革新的な改革をすること

世 **72** ある工場では表に示す3製品を製造している。実現可能な最大利益は何円か。ここで、各製品の月間需要量には上限があり、組立て工程に使える工場の時間は月間200時間までとする。また、複数種類の製品を同時に並行して組み立てることはできないものとする。

	製品 X	製品Y	製品 Z
1個当たりの利益(円)	1,800	2,500	3,000
1個当たりの組立て所要時間(分)	6	10	15
月間需要量上限 (個)	1,000	900	500

7 2,625,000 **4** 3,000,000 **5** 3,150,000 **1** 3,300,000

問 73 算出式を基に生産計画を立案するとき, c は幾つか。ここで, 4月1日の繰越 在庫は,3月31日時点の実在庫400個である。

(((大) ()

生産計画 = 販売計画 + 在庫計画 - 繰越在庫

単位 個

	生産計画	販売計画	在庫計画
4月1日	a	5,000	300
4月2日	b	4,500	250
4月3日	c	4,800	300
4月4日	d	4,600	250

問71 プロダクトイノベーション

プロダクト (product) は製品、イノベーション (innovation) は革新とい う意味で、革新的な新製品を開発することをプロダクトイノベーションといい ます。正解はアです。

製品を革新するプロダクトイノベーションに対して、製造プロセスや業務プ ロヤスなどのプロヤスを革新することを、プロセスイノベーションといいます。 選択肢の中では、エがプロセスイノベーションの説明です。

最大利益の計算。よく出る!

製造時間が限られているので、単位時間当たりの利益が大きい製品を優先し て作ったほうが、全体の利益を大きくできます。そこでまず、製造時間1分当 たりに生じる利益を、製品ごとに計算します。

製品 X:1,800÷ 6 = 300 円/分 製品 Y: 2.500÷10 = 250 円/分 製品 Z:3.000÷15 = 200 円/分

以上より、まず製品 X を優先的に作り、余った時間で製品 Y を作り、最後 に残った時間で製品 Z を作るようにするのが、最も多くの利益を得られると考 えられます。

組立て工程に使える工場の時間は200時間なので、分に換算すると200× 60 = 12,000 分。この時間を、製品 X、製品 Y、製品 Z の順に割り振ります。

まず、製品 X を需要上限である 1.000 個作ります。所要時間は 1,000 × 6 = 6.000 分。工場を使える時間は残り 12.000 - 6.000 = 6.000 分になります。

次に、製品Yを作ります。製品Yの需要上限は900個ですが、製品Yを900 個作ると所要時間は $900 \times 10 = 9,000$ 分となり、残り時間をオーバーしてしま います。残り時間をめいっぱい使うと、製品 Y は $6.000 \div 10 = 600$ 個作れます。

以上をまとめると、利益が最も大きくなるのは製品 X を 1,000 個、製品 Y を600個作ったときで、このときの利益は、

 $1,800 \times 1,000 + 2,500 \times 600 = 1,800,000 + 1,500,000 = 3,300,000$ となります。正解はエです。

問73 生産計画の立案

生産計画は、販売計画+在庫計画-繰越在庫で求めます。4月3日の販売計 画は 4,800 個, 在庫計画は 300 個です。また、繰越在庫は前日の在庫数なので、 4月2日の在庫計画である250個を繰越在庫とします。以上より、4月3日の 生産計画 c は,

4,800 + 300 - 250 = 4,850 個

となります。正解は ウ です。



20 覚えよう!

プロダクトイノベーション といえば

革新的な新商品を開発

プロセスイノベーション といえば

製造プロセスや業務プロセ スを革新

解答

問71 7 問72 T 問73



	問 7	MRP(Material Requirements Planning)システムを導入すると改善が期待できる場面はどれか。
	7	図面情報が電子ファイルと紙媒体の両方で管理されていて,設計変更履歴が正しく把握できない。
	1	製造に必要な資材及びその必要量に関する情報が複雑で、発注量の算出を誤りやすく、 生産に支障を来している。
	ウ	設計変更が多くて、生産効率が上がらない。
	I	多品種少量生産を行っているので、生産設備の導入費用が増加している。
	87	CIO の説明はどれか。
	ア	情報管理,情報システムの統括を含む戦略立案と執行を任務として設置した役員
	1	投資意思決定、資金調達、経理、財務報告を任務として設置した役員
	ウ	複数のプロジェクトを一元的にマネジメントすることを任務として設置した組織
	Ι	要求されたシステム変更を承認又は却下することを任務として設置した組織
	問 7	事業年度初日の平成 21 年 4 月 1 日に,事務所用のエアコンを 100 万円で購入した。平成 23 年 3 月 31 日現在の帳簿価額は何円か。ここで,耐用年数は 6 年,即は定額法,定額法の償却率は 0.167,残存価額は 0 円とする。
	7	332,000 4 499,000 5 666,000 1 833,000
	•	売上高が 100 百万円のとき,変動費が 60 百万円,固定費が 30 百万円掛かる。 変動費率,固定費は変わらないものとして,目標利益 18 百万円を達成するの 球売上高は何百万円か。
	ア	108
•	• • • • •	
		解説 欠前の力ゼ

問74 MRP (Material Requirements Planning)

MRP (資材所要量計画) は,製品の製造に必要な資材の発注量や発注時期を, 生産計画に基づいて適切に管理する手法です。MRPシステムを導入すれば, 資材の発注量や発注時期の判断がすばやく,正確にできるようになると期待で きます。

選択肢のうち、 の「製造に必要な資材及びその必要量に関する情報が複雑で、発注量の算出を誤りやすく、生産に支障を来している」という問題は、MRPシステムで改善できそうです。



問75 CIO(最高情報責任者)

CIO は Chief Information Officer の略で、企業の情報資源や IT に関する 責任者です。その役割は、会社全体の情報化戦略を統括することにあります。

- ア正解です。
- × 財務に関する業務を統括する役員は CFO (Chief Financial Officer, 最高財務責任者) です。
- ×ゥ PMO (Project Management Office) の説明です。
- ×**I** CAB (Change Advisory Board) の説明です。

問76 減価償却

設備や機器などの固定資産の購入費を、定められた年数に分割して費用(償却費)として計上することを減価償却といいます。

定額法は、毎年一定の額を償却していく方式で、償却費は取得価額×償却率で求めます。この問題の場合、取得価額が100万円、償却率は0.167なので、

償却費= 1,000,000×0.167 = 167,000 円

帳簿価額は毎年167,000円ずつ減っていきます。

決算日	帳簿価額		
(平成 21 年 4 月 1 日)	1,000,0	000円	
平成 22 年 3 月 31 日	1,000,000 - 167,000 = 833,0	000円	(1年目)
平成 23 年 3 月 31 日	833,000 - 167,000 = 666,0	000円	(2年目)
平成 24 年 3 月 31 日	666,000 - 167,000 = 499,0	000円	(3年目)
平成 25 年 3 月 31 日	499,000 - 167,000 = 332,0	000円	(4年目)
平成 26 年 3 月 31 日	332,000 - 167,000 = 165,0	000円	(5年目)
平成 27 年 3 月 31 日	165,000 — 165,000 =	0円	(6年目)

以上から、平成 23 年 3 月 31 日現在の帳簿価額は、666,000 円になります。 正解は ^ウです。

問77 売上高の計算 ***ン!

売上高 100 百万円のとき、変動費が 60 百万円なので、変動費率(売上高に対する変動費の比率)は 60 / 100 = 0.6 になります。

目標利益を達成するのに必要な売上高をx百万円とすると、このときの変動費は、変動費率×売上高より、0.6x百万円と表せます。また、固定費は売上高にかかわらず変わらないので 30百万円です。

売上高から原価(変動費と固定費の合計)を差し引いたものが利益になるので、目標利益が 18 百万円のとき、次の式が成り立ちます。

$$x - (0.6x + 30)$$
 = 18 \Rightarrow 0.4 $x = 48$ $\therefore x = 120$ 売上高 原価 目標利益

以上より、必要な売上高は120百万円になります。正解は 1です。



答覚えよう!

CEO:最高経営責任者

COO: 最高執行責任者 CFO: 最高財務責任者 CIO: 最高情報責任者

問 75

ジ 2011年10月に亡くなったスティーブ・ジョブズ氏は、 米アップル社の元CEO。ご冥福をお祈りします。



登覚えよう!

変動費といえば

- 売上高に比例する費用
- 材料費,運送費など

変動費率=変動費

固定費といえば

- 売上高にかかわらず一定の 費用
- 人件費, 家賃など

○ 解答

問74 📶 問75

問76 💆 問77

ア

問 78 財務諸表のうち、一定時点における企業の資産、負債及び純資産を表示し、企業の財政状態を明らかにするものはどれか。

ア 株主資本等変動計算書 イ キャッシュフロー計算書

ウ 損益計算書 エ 貸借対照表

| 問**79** 著作権法において、保護の対象と**ならないもの**はどれか。

ア インターネットで公開されたフリーソフトウェア

イ ソフトウェアの操作マニュアル

ウ データベース

プログラム言語や規約

ア 営業情報システムのメンテナンスを担当させている派遣社員から,直接に有給休暇の申 請があり,業務に差し障りがないと判断して,承認した。

✓ グループウェアのメンテナンスを行うために、自社社員と同様に作業を直接指示した。

ウ 生産管理システムへのデータ入力を指示したところ、入力ミスによって、欠陥製品ができたので、派遣元企業に対して製造物責任を追及した。

■ 販売管理システムのデータ処理が定時に終了しなかったので、自社社員と同様の残業を 行うよう指示した。

解説

問78 財務諸表 キホン!

財務諸表のうち、ある時点における企業の財政状態を、資産と負債・純資産 に分けて表示したものを、**貸借対照表**(バランスシート)といいます。

	3	○月○日 (単位	: 万円)		
	資産の部		負債及び純資産の部		
	勘定科目	金額	勘定科目	金額	
	流動資産	3,210	流動負債	2,743	
	現金及び預金	2,240	支払手形・買掛金	1,420	
	受取手形・売掛金	675	短 期 借 入 金	722	
	有 価 証 券	192	未 払 費 用	539	
	棚卸資産	87	そ の 他	62	負
	その他	16	固定負債	1,745	倩
資	固定資産	6,696	社 債	850	"
耳	有形固定資産	5,365	長期借入金	800	
産	建物・構築物	1,755	退職金引当金	80	
	機械及び装置	846	そ の 他	15	
	土地	2,414	負 債 合 計	4,488	_
	その他	350	資 本 金	3,000	7
	無形固定資産	73	法 定 準 備 金	1,200	剎
	投 資 等	1,258	剰 余 金	1,218	純資産
	投資有価証券	308	(うち当期利益)	(1,072)] /=
	子会社株式及び出資金	950	純 資 産 合 計	5,418	_
_	資 産 合 計	9,906	負債及び純資産合計	9,906	



Tra .

貸借対照表といえば

23 覚えよう!

企業の財政状態を資産・負債・純資産に分けて表す

損益対照表といえば

企業の収益と費用の一覧表

- × 7 株主資本等変動計算書は、貸借対照表の純資産の変動状況を表したものです。
- × <mark>ウ 損益計算書</mark>は、ある時点における収益と費用の状態を表したものです。
- 工 下解です。

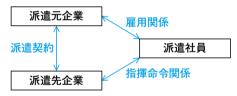
問79 著作権法 ***ン!

著作権法が保護の対象とする著作物には、小説、音楽、絵画、建築、映画といったもののほかに、プログラムやデータベースも含まれます。ただし、プログラムを作成するために用いるプログラム言語や規約、アルゴリズムについては、保護の対象にはなりません。

- ×プフリーソフトウェアはプログラムなので保護の対象になります。
- × プ データベースについても、情報の選択や構成に創作性を有するものは、 著作物の一種として保護の対象になります。

問80 派遣契約

派遣社員(派遣労働者)は、派遣元企業と雇用契約を結び、派遣先企業の指揮命令のもとに労働します。



- × ア 派遣社員は派遣元企業と雇用契約を結んでいるので、有給休暇の承認 も派遣元企業が行います。
- 正解です。派遣社員は、派遣先企業の指揮命令のもとに作業するので、 派遣先企業が直接作業を指示しても問題ありません。
- × D 製造物責任は、製造物の欠陥によって損害が発生した場合に生じます。 派遣社員のミスは製造物の欠陥ではないので、派遣先企業に製造物責任は生じません。ただし、派遣社員のミスによって発生した損害については、派遣社員本人や派遣元企業に賠償責任が生じる場合があります。また、派遣社員は派遣先企業の指揮命令のもとで作業をしているので、派遣先企業も一定の責任を負います。
- × 工 派遣社員の時間外労働については、派遣元企業の就業規則に従う必要 があるため、「自社社員と同様の残業」を指示することはできません。



登覚えよう!

著作権法で保護される著 作物

- プログラム、マニュアル、 データベース→保護される
- プログラム言語,規約,ア ルゴリズム→保護されない

問 79

参考 アルゴリズムなどは特 許をとれば特許法で保護され るよ。





平成 23 年度 秋 午後問題

次の問1から問7までの7問については、この中から5問を選択し、選択した問題については、 答案用紙の選択欄の(選)をマークして解答してください。

なお、6 問以上マークした場合には、はじめの5 問について採点します。

A/D 変換に関する次の記述を読んで、設問 $1 \sim 3$ に答えよ。

A/D 変換とは、アナログ信号をディジタル信号に変換することであり、標本化、量子化、符号 化の3段階で処理する。直流の電圧を例にnビットのA/D変換を説明する。

(1) 標本化

標本化では、時間的に連続したアナログ信号である電圧を一定の時間間隔で測定する。図1では、 時間軸を t0, t1, …と等間隔 d で区切り, 各時刻での電圧を v(t0), v(t1), …と表す。

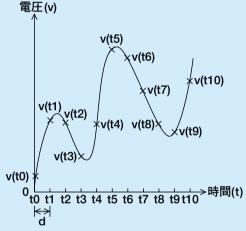


図1 標本化の例

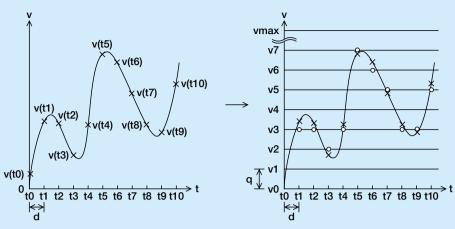
(2) 量子化

量子化では、(1) で標本化して得られた電圧 v(t0), v(t1), …を刻み幅 q の整数倍の値で近似する。 量子化を行う場合、まず測定する電圧の最大幅 FSR を決める。次に、n ビットで量子化するた めに、 $FSR \circ (2^n - 1)$ 等分して刻み幅 $q \circ x$ める。このとき、刻み幅 qは $q = FSR / (2^n - 1)$ となる。

量子化において、近似値として用いられる電圧の値を、小さい方から順に v0 = 0, v1 = q, …, $vmax = (2^n - 1) g としたとき, 時刻 tm において標本化で測定されたアナログ信号の電圧 <math>v(tm)$ について、次の条件を満たすような N(Nは 0 以上の整数) を見つけ、電圧 $N \times q$ を電圧 v(tm) の 測定値とする。これをnビット量子化という。

 $N \times q - q / 2 \le v(tm) < N \times q + q / 2$

すなわち、図2右のように電圧軸を刻み幅 q で v0, v1, …, vmax の電圧に分割しておき, v(t0), v(t1), …のそれぞれについて、 $v0 \sim vmax$ のうちで最も近い電圧を測定値とする。例えば、 v(t3) の測定値は v2 となる。



注記 "○"は v(tm) を q の整数倍で近似した値

図2 量子化の例

(3) 符号化

符号化では、(2) の量子化で用いた電圧 v0, v1, …, vmax に 2 進符号を対応付ける。この符号によって、各測定値を表す。

設問 図 2 左の電圧 v(t0), v(t1), ···, v(t10) だけの符号化を考える。図 2 右の電圧 v0, v1, ···, v7 を 2 進符号 000, 001, ···, 111 に順に対応付けた場合を表 1 に示す。

表 1 電圧と符号の対応

電圧(v)	符号
电红 (V)	בי ניו
v0	000
v1	001
v2	010
:	:
v7	111

図2左の v(t0), v(t1), ···, v(t10) の各測定値を,表1に基づいて符号化すると表2のようになる。表2中の に入れる正しい答えを,解答群の中から選べ。

表 2 各時刻における測定値の符号化

時刻	t0	t1	t2	t3	t4	t5	t6	t7	t8	t9	t10
符号	001	011	011	010			а				b

注記 網掛けの部分は表示していない。

解答群

7 011

100

ウ 101

I 110

111

設問 2 次の記述中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

c. dに関する解答群

7 0.5625 カ 7.0 ✓ 0.6≠ 7.2

1.2 7.5

エ 2.25 ケ 7.8

 3
 5.5

 3
 8.0

e に関する解答群

7 1010

1011

D 1100

1101

1110

設問 3

次の記述中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

FSR が 1,022 ミリ V であるアナログ信号の電圧を, 50 ミリ秒間隔で 5 秒間標本化した。このとき, A/D 変換後の総データ量を 1,000 ビット以内に納めることができる刻み幅 q の最小値は f ミリ V である。

解答群

プ 0.1 カ 2.5 0.5

!

1.5

2.0

3.0

間1 3 午後のカギ

アナログ信号をディジタルデータに変換する問題は、午前試験でもよく出題されています。①標本化 (サンプリング)→②量子化→③符号化のそれぞれの手順は、基礎知識として押さえておきましょう。

設問 1 グラフから測定値を求め、2進数に変換します。

設問 2 問題文の数式に値を当てはめます。

設問3 50 ミリ秒間隔で5 秒間標本化したとき、標本個数はいくつかを考えます。

設問 1 測定値を符号化する

空欄 a, b:図2右のグラフより, v(t6)の測定値はv6, v(t10)の測定値はv5です。

測定値の符号は、 $v0\sim v7$ を、10 進数 $0\sim 7$ に対応する 3 桁の 2 進数 $(000\sim 111)$ に変換します (右表)。 したがって、v6 の符号は 110、v5 の符号は 101 になります。

電圧	符号
v0	000
v1	001
v2	010
v3	011
v4	100
v5	101
v6	110
v7	111

以上から、**空欄 a** は 工, **空欄 b** は ウ です。

設問2 4ビットで量子化する

空欄 \mathbf{c} : FSR (Full Scale Range の略) が 9V で,量 子化ビットが 4 ビットのときの刻み幅 \mathbf{q} を求めます。 問題文にある数式をそのまま当てはめれば OK です。

$$q = FSR / (2^n - 1) = 9 / (2^4 - 1) = 9 / 15 = 0.6$$

以上から、**空欄 c** は 1 です。

空欄 ${\bf d}: {\it P}$ ナログ値が $7.49\cdots {\it V}$ のときの測定値を求めます。まず、問題文の式 ${\it N} \times {\it q} - {\it q}/2 \le {\it v}$ $(tm) < {\it N} \times {\it q} + {\it q}/2$ から、整数 ${\it N}$ を求めます。この式は、次のように変形するとわかりやすくなります。

$N-1/2 \le v(tm)/q < N+1/2$

各辺をqで割るよ。



上の式に、v(tm) = 7.49, q = 0.6 を当てはめます。 7.49 / 0.6 = 約12.48 なので、

 $N - 0.5 \le 12.48 < N + 0.5$ \rightarrow $11.98 < N \le 12.98$

となり、N=12が求まります。測定値は $N \times q$ なので、 $12 \times 0.6 = 7.2V$ となります。空欄dはきです。

空欄 ${\bf e}$: 電圧を ${\rm v0}\sim {\rm v15}$ に分割し、4 ビットの 2 進符号 $0000\sim 1111$ を割り当てます。測定値 $7.2{\rm V}$ は ${\rm v12}$ に該当するので、対応する符号は 10 進数の 12 を 2 進数に変換し、1100 となります。空欄 ${\bf e}$ は ${\bf v}$ です。

電圧(測定値)	符号	電圧 (測定値)	符号
v0 (0)	0000	v8 (4.8)	1000
v1(0.6)	0001	v9 (5.4)	1001
v2(1.2)	0010	v10 (6.0)	1010
v3(1.8)	0011	v11 (6.6)	1011
v4 (2.4)	0100	v12 (7.2)	1100
v5(3.0)	0101	v13 (7.8)	1101
v6 (3.6)	0110	v14 (8.4)	1110
v7(4.2)	0111	v15(9.0)	1111

設問3 総データ量と量子化ビット

空欄 \mathbf{f} : 50 ミリ秒間隔で 5 秒間(=5000 ミリ秒)標本化するので、標本数は $t0\sim t100$ までの 101 個になります(100 個ではないことに注意)。

量子化ビット数を 10 ビットにすると、総データ量は $10 \times 101 = 1010$ ビットとなり、1,000 ビットを超えてしまいます。したがって、量子化ビット数は 9 ビットにします。

FSR は 1,022 ミリ V なので、刻み幅 q は次のように求められます。

q = FSR $/(2^n - 1)$ = 1022 $/(2^9 - 1)$ = 1022 / 511 = 2.0 \lesssim \forall V

以上から、正解はオです。

○ 解答 ○

設問 l a - エ, b - ウ

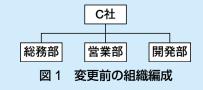
設問2 c-イ, d-丰,e-ウ

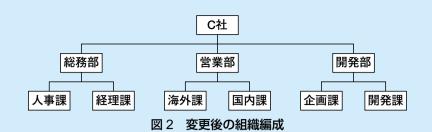
設問 3 才

問2

従業員データベースの設計と運用に関する次の記述を読んで、設問 1 \sim 4 に答えよ。

C社は、2011年4月1日の組織編成の変更に伴い、従業員データベースの再構築を行った。組織編成の変更前は図1に示すとおり、部だけで編成されていたが、事業の拡大及び従業員数の増加に合わせて、図2に示すとおり、部と課からなる組織編成となった。





設問 1 組織編成の変更を反映するために、図3に示す表中の部に関する情報の変更に ついて、A 案と B 案を考えて比較検討した。図 4 に示す A 案では、部名と課名 の組合せに対して一意の部署コードを割り当てた。図 5 に示す B 案では、部名と課名のそ れぞれにコードを割り当て、従業員表の部コードを課コードに変更した。次の記述中の に入れる適切な答えを、解答群の中から選べ。

部表

部コード 部名

従業員表

従業員番号 氏名 部コード 内線 入社年月日 住所 自宅電話 年齢

図3 変更前の従業員データベースの表構成

部署表

部署コード	部署名
D001	総務部人事課

従業員表

<u>従業員番号</u>	氏名	部署コード	内線	入社年月日	住所	自宅電話	年齢
2005012	情報太郎	D001	211	20020401	東京都…	03-123…	31

図 4 A 案の表構成とデータの格納例

部表

部コード	部署名
D001	総務部

課表

課コード	課名	部コード	
S001	人事課	D001	

従業員表

1	芷業員番号	氏名	課コード	内線	入社年月日	住所	自宅電話	年齢
F	2005012	情報太郎	S001	211	20020401	東京都…	03-123···	31

図5 B 案の表構成とデータの格納例

最初は、部名と課名の組合せに対して一意の部署コードを割り当てた、A 案によって管理しようとした。しかし、これでは、 a を変更する必要が生じた場合に複数行を修正する必要があるので、正規化における b の観点から好ましくない。また、例えば c を表示する際に LIKE 述語を使用したデータ依存の検索が必要になるなど、柔軟性が低いことが分かった。このため、B 案の構成でデータベースを再構築した。
a に関する解答群 プ 課名 イ 氏名 ウ 表名 エ 部名
b に関する解答群 プ 関係喪失 イ 検索性能 ウ 事前登録 エ 重複更新
cに関する解答群 プ ある課に属する従業員の氏名の一覧 イ ある部に属する従業員の氏名の一覧 ウ 従業員の氏名の一覧 エ 部署名の一覧
2 B 案の構成でデータベースを再構築した後に、課ごとの平均年齢を算出し、表示する。次の SQL 文の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。
SELECT 課表.課コード, 課表.課名, AVG(従業員表.年齢) FROM 課表, 従業員表 WHERE
解答群 ア
2013 従業員表は、受発注情報を管理する表などから、従業員番号を外部キーとして参照される。このため、従来は特に利用を制限せずに社内公開していたが、個人情報保護の観点から、必要最小限の情報だけを公開するビューを作成することにした。ビューで公開する項目は、従業員番号、氏名、課コード、内線とする。次の SQL 文の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。
CREATE VIEW 従業員公開表 AS

解答群

- ALTER TABLE 従業員表ADD (従業員番号 , 氏名 , 課コード , 内線)
- ✓ ALTER TABLE 従業員表
 DROP 入社年月日 , 住所 , 自宅電話 , 年齢
- ラ SELECT * FROM 従業員表 WHERE 従業員番号 IS NOT NULL
- SELECT 従業員番号 , 氏名 , 課コード , 内線 FROM 従業員表

設問 4 設問 3 で作成したビューと図 6 に示す受注表を使用して、営業部海外課に在籍する従業員が、2011 年 7 月 1 日から 2011 年 9 月 30 日の期間中に受注した案件の受注総額を算出する。営業部海外課の課コードは"S101"で、2011 年 7 月 1 日以降の従業員の異動はない。次の SQL 文の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

受注表

伝票番号 受注日 従業員番号 顧客コード 受注額 納品日

図6 受注表の構成

SELECT SUM(受注表.受注額)

FROM 受注表, 従業員公開表

WHERE 従業員公開表. 課コード = 'S101' AND

解答群

- 受注表. 従業員番号 = 従業員公開表. 従業員番号 AND 受注表. 受注日 BETWEEN '20110701' AND '20110930'
- ✓ 受注表.受注日 BETWEEN '20110701' AND '20110930'
- 受注表. 受注日 IN (SELECT COUNT(*) FROM 受注表 WHERE 受注表. 受注日 BETWEEN '20110701' AND '20110930')
- 工 受注表. 受注日 IN (SELECT SUM(受注表. 受注額) FROM 受注表
 WHERE 受注表. 受注日 BETWEEN '20110701' AND '20110930')

□2 電子後のカギ

SQL を含むデータベースの問題です。基礎的な SQL 文を組み立てる知識が問われるので、SQL 文の文法についてはひととおり学習しておく必要があります。

- 設問 1 正規化によって解決できる問題には、①重複更新、②事前登録、③関係喪失の3つがあります。
- 設問2 課ごとに集計するために、GROUP BY 句を使います。
- 設問3 CREATE VIEW 文の構文問題です。
- 設問 4 従業員の所属する課を得るために、受注表と従業員公開表を結合する必要があります。

設問 | 正規化の必要性

空欄 a, b: A 案では、部署表に同じ部名が複数行に わたって登録されることになります。そのため、たと えば 「営業部」を 「営業企画部」 に変更しようとすると、 複数行にわたってデータを修正する必要が生じます。

部名の変更には、複数行の修正が必要

部署コード	部署名
B001	営業部海外課
B002	営業部国内課



このように、1つの情報が変更されたとき、複数行にわたってデータの修正が必要になることを**重複更新**といいます。重複更新は、修正もれによってデータベースに不整合が生じる原因になるため、好ましくありません。データベースを正規化して重複が起こらないようにすれば、この問題は解決できます。

以上から、空欄 a は x 、空欄 b も x が入ります。

正規化によって解決できる問題には、 重複更新以外に、関係喪失と事前登録 があるよ。



関係喪失 従業員表と部署表を分離していない状態では、従業員データを削除することによって、その従業員の所属部署に関する情報も削除されてしまいます。その部署に属する従業員が1人だけだった場合は、部署の情報がデータベース上から消えてしまいます。

事前登録 従業員表と部署表を分離していない状態では、従業員のいない部署は登録できないため、 新設した部署を事前に登録しておくことができません。

空欄 c: 部名が部署名データの一部として登録されているため、たとえば総務部に属する従業員を一覧表示するには、部署名が「総務部 xx 課」となっているデータをすべて検索する必要があります。このような検索条件には、LIKE 述語を使います。

SELECT 氏名 FROM 部署表,従業員表 WHERE 部署表.部署コード = 従業員表.部署コード AND <u>部署名 LIKE '総務部%'</u>

以上から,**空欄 c** は $\overline{}$ の「ある部に属する従業員 の氏名の一覧」が入ります。

なお、「ある課に属する従業員の氏名の一覧」は、 たとえば総務部経理課なら「部署名 = '総務部経理課'」 のように検索条件を指定すればよいので、LIKE 述語 は必要ありません。

設問2 課ごとの平均年齢を表示

課名は課表、従業員の年齢は従業員表に登録されているので、2つの表を結合する必要があります。共通キーは課コードなので、WHERE 句に指定する条件は次のようになります。

課表.課コード = 従業員表.課コード

また、平均年齢は課ごとに集計するので、GROUP BY 句で課ごとにグループ化します。GROUP BY 句には、SELECT 句で指定する項目名を集約関数以外すべて指定するので、次のようになります。

GROUP BY 課表. 課コード, 課表. 課名

完成したSQL文は次のようになります。正解はアです。

SELECT 課表.課コード,課表.課名,AVG(従業員表.年齢) FROM 課表,従業員表

 WHERE 課表. 課コード = 従業員表. 課コード

 GROUP BY 課表. 課コード , 課表. 課名

設問3 ビューの作成

ビュー(仮想表)は、データベース上に実際に存在する表(実表)ではなく、実表を加工して作成される表です。

SQL でビューを作成するには、CREATE VIEW 文を使います。CREATE VIEW の基本的な構文は次のとおりです。

CREATE VIEW ビュー名 AS SELECT 問合せ

SELECT 以下の問合せ文の構文は、通常の SELECT 文と同じです。ここでは、従業員表から従業員番号、氏名、課コード、内線のみを表示する表を作成するので、次のようになります。

CREATE VIEW 従業員公開表 AS SELECT 従業員番号,氏名,課コード,内線 FROM 従業員表

以上から、正解は I です。なお、ALTER TABLE 文は、既存の実表に項目(列)を追加・変更・削除します。CREATE VIEW 文の一部に指定することは文法的にできないので、 ア 、 d は誤りです。

また、<mark>ウ</mark>のSELECT文は、従業員表のすべての項目 を抽出してしまうので、目的のビューは得られません。

設問 4 期間中の受注総額を集計

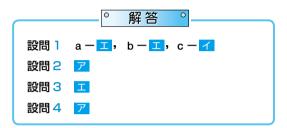
受注表には、従業員番号は登録されていますが、その従業員が在籍する課の情報はありません。そこで、受注表と従業員公開表を、従業員番号をキーに結合します。そのため、WHERE句には次の条件を指定します。

受注表. 従業員番号 = 従業員公開表. 従業員番号

また、受注日が2011年7月1日から2011年9月30日までの行を抽出するには、次のように指定します。

受注表.受注日 BETWEEN '20110701' AND '20110930'

この2つの条件を含むのは、解答群の中で \mathbf{Z} だけなので、正解は \mathbf{Z} です。

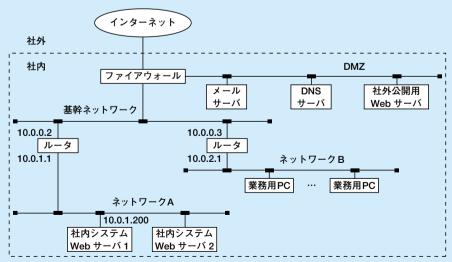


問3

ネットワークの構築に関する次の記述を読んで、設問 1,2 に答えよ。

D社の現在のネットワーク構成を**図1**に示す。DMZにはメールサーバ、DNS サーバ及び社外公開用 Web サーバを接続しており、ネットワーク A には社内システムを稼働させる Web サーバを、ネットワーク B には社員が通常業務を行うための業務用 PC を接続している。

ファイアウォールはインターネットから基幹ネットワークへ向けた通信と基幹ネットワークからインターネットに向けた通信を全て遮断している。したがって、業務用 PC から社内にある社外公開用 Web サーバや社内システム Web サーバへはアクセスできるが、社外の Web サーバへはアクセスできない。



注記 数字は各ルータ及び社内システム Web サーバ 1 のそれぞれのネットワークでの IP アドレスである。

図1 D社の現在のネットワーク構成

設問 次の記述中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

D 社の各ネットワークに接続された機器の IP アドレスから、ネットワーク A のサブネットマスクは a であることが分かる。ネットワーク A のネットワークアドレスとサブネットマスクを考慮すると、次に示す IP アドレスのうち、社内システム Web サーバ 2 に設定可能なものは、b 個ある。

(IPアドレス)

10.0.0.2	10.0.0.3	10.0.0.4	10.0.1.1	10.0.1.2
10.0.1.3	10.0.2.1	10.0.2.2	10.0.2.3	10.0.2.4

aに関する解答群

7 255.0.0.0

255.255.0.0

255.255.255.0

255,255,255,128

b に関する解答群

<u>ア</u> 1

1 2

9 3

I 4

5

力 6

* 7

9 8

設問 2 次の記述中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

D 社は、業務用 PC に IP アドレスなどのネットワークの情報を設定するために、DHCP を利用することにした。DHCP を利用する PC は、DHCP サーバを見つけるためのメッセージをブロードキャストする。D 社は DHCP のメッセージを中継する装置は設置しないので、PC からのメッセージを受信するために、DHCP サーバは c に設置する必要がある。

さらに、業務用 PC から社外の Web サーバヘアクセスするためにプロキシサーバを設置することにした。プロキシサーバはクライアントからの要求に基づき、クライアントの代わりに Web サーバにアクセスし、Web サーバからの応答をクライアントに転送する。インターネットと基幹ネットワーク間の直接の通信は遮断したままにしておきたいので、プロキシサーバは d に設置する。

設置するプロキシサーバはキャッシュサーバの機能を備えている。キャッシュサーバは、クライアントから要求されたWebページや画像などが、既にキャッシュに格納されていれば(キャッシュにヒットすれば)、Webサーバに改めてアクセスせずにキャッシュに格納されている内容をクライアントに送るので、応答時間の短縮が見込める。しかし、キャッシュにヒットしなければWebサーバにアクセスし、Webサーバからの応答をクライアントに転送するとともに、内容をキャッシュに格納するのでオーバヘッドが生じる。

キャッシュサーバを利用しないときの平均応答時間を 100 としたときに、キャッシュサーバ利用時の平均応答時間がキャッシュにヒットしたときで 30、ヒットしなかったときで 110 だとする。このとき、キャッシュのヒット率が e %以上であれば、キャッシュサーバ利用時の平均応答時間はキャッシュサーバを利用しないときの平均応答時間の半分以下になる。

c. dに関する解答群

7 DMZ

ウ ネットワーク A

4 基幹ネットワーク

エ ネットワーク B

e に関する解答群

7 50

1 55

9 60

= 65

才 70

力 75

80

2 85

3

器。午後のカギ

ネットワークの設定に関する問題です。出題内容は午前試験でも問われる基礎知識ですが、サブネットマスクの設定やサーバの配置など、実際にネットワークを設定する際に必要な事項が問われています。

設問 1 IPアドレスのどの部分がネットワークアドレスとして使われているかを考えます。

設問 2 DHCP サーバやプロキシサーバが、それぞれどこと通信する必要があるかを考えます。

設問 】 サブネットマスク

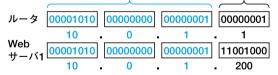
空欄 a:サブネットマスクは、IPアドレスをネットワークアドレスとホストアドレスに分けるための数値です。

ネットワークアドレスは1つのサブネット内で共通しているので、ネットワークA内の各機器に割り当てられたIPアドレスから、共通する部分を探します。

ネットワーク A 内で IP アドレスがわかっているのは,ルータの 10.0.1.1 と社内システム Web サーバ 1 の 10.0.1.200 です。 [10.0.1] が共通しているのはすぐわかりますが,厳密に検証するために 2 進数に変換して比較します。

共通する部分

異なる部分



このように、上位 24 ビット(「10.0.1」の部分)までが共通していることがわかります。

次に、他のサブネットの IP アドレスも確認すると、

基幹ネットワーク 10.0.0.X ネットワークB 10.0.2.X

となっていて、上位 24 ビットがネットワーク A と異なります。以上から、D 社のネットワークでは、IP アドレスの上位 24 ビットで各サブネットを識別して

いることがわかります。

32 ビットの IP アドレスのうち、ネットワークアドレスに当たる部分を 1、ホストアドレスに当たるビットを 0 にすると、サブネットマスクになります。上位 24 ビットがネットワークアドレスの場合は、次のようになります。

11111111 11111111 11111111 00000000

255 . 255 . 255 . 0

以上から、ネットワーク A のサブネットマスクは [255.255.255.0] です。空欄 a は <mark>ウ</mark>です。

空欄 b:同一のサブネット内の各機器には,同じネットワークアドレスのIPアドレスを割り当てます。ネットワーク A のネットワークアドレスは,「10.0.1.X」の上位 24 ビットなので,該当する IP アドレスは次の3 つです。

10.0.1.1 10.0.1.2 10.0.1.3

このうち、10.0.1.1はすでにルータに設定されているので、社内システム Web サーバ 2 に設定可能なのは10.0.1.2, 10.0.1.3 の 2 個になります。**空欄** bは 10.0.1.2 です。

設問2 サーバの設置

空欄 c: DHCP は、ネットワークに接続した機器に、

IP アドレスなどを自動的に設定する仕組みです。

DHCP を利用する PC は、ネットワークに接続すると、まずDHCP リクエストと呼ばれるメッセージをブロードキャストします。ブロードキャストは、同じサブネット内の機器に一斉にメッセージを送信しますが、基本的にルータを越えることはできません。したがって、業務用 PC が利用する DHCP サーバは、業務用PC と同じネットワークB に設置する必要があります。以上から、空欄 C は 工です。

DHCP リクエストをルータを越えて送るには、DHCP リレーエージェントという機能を使うんだ。



空欄 d:「インターネットと基幹ネットワーク間の直接の通信は遮断したままにしておきたい」ということなので、プロキシサーバを基幹ネットワークに設置することはできません。

また、ネットワーク A とネットワーク Bも、インターネットと通信するには基幹ネットワークを経由しなければならないので、プロキシサーバを設置することはできません。

したがって、残るのは DMZ ということになります。 DMZ は、社内ネットワークがインターネットと直接 通信するのを避けるために、社内ネットワークとは別に設けられる内部ネットワークです。プロキシサーバ以外に、社外公開用のWebサーバやメールサーバ、DNSサーバなども、DMZに設置します。

以上から,**空欄 d** は <mark>ア</mark>です。

空欄 e: キャッシュのヒット率を x とすると,応答時間は x の確率で 30,1-x の確率で 110 になります。したがって,平均応答時間は次の式で表せます。

 $30x + 110 \times (1 - x)$

この値が、キャッシュサーバを利用しないときの半分(=50)になればよいので、次の式が成り立ちます。

 $30x + 110 \times (1 - x) = 50$

- \Rightarrow 30x + 110 110x = 50
- → 80x = 60 $\therefore x = 0.75$

以上から、キャッシュのヒット率が75%のとき、 平均応答時間は50になります。正解は $\frac{1}{2}$ です。

○解答

設問 1 a - <mark>ウ</mark>, b - イ

設問 2 c — 工 , d — ア , e — カ

4

情報セキュリティにおけるリスクに関する次の記述を読んで、設問 1, 2 に答えよ。

E君の所属するF社では、自社の情報セキュリティにおけるリスクを数値化して管理することになり、基準を設定して所有する情報資産のリスク評価を行うことになった。E君はこのうち、サーバ X 及びサーバ Y のリスク評価を担当した。

なお、ここでは、試行のための仮の基準と値を扱うが、それぞれに"仮"を表す文言は用いない。

〔リスクの値の算出〕

F社では、機密性、完全性、可用性のそれぞれについて、情報資産のリスクの値を、次の式で 算出する。

リスクの値=情報資産の価値×脅威×脆弱性

〔情報資産の価値の評価基準〕

F社では、機密性、完全性、可用性のそれぞれから見た情報資産の価値の評価基準と値を、**表** 1~3のとおりに設定した。

表 1 機密性の評価基準と値

評価基準	値
社外に開示できる。	1
社内だけに開示できる。	2
部門内だけに開示できる。	3
必要最小限の関係者だけ	4
に開示できる。	4

表 2 完全性の評価基準と値

評価基準	值
情報の完全性が失われても,業務への影響はない。	1
情報の完全性が失われても,業務への影響は小さい。	2
情報の完全性が失われると、業務への影響は大きい。	3

表3 可用性の評価基準と値

評価基準	値
定期メンテナンス以外で年間 24 時間までの利用停止は容認される。	1
定期メンテナンス以外で年間5時間までの利用停止は容認される。	2
定期メンテナンス以外で年間 1 時間までの利用停止は容認される。	3
定期メンテナンス以外で年間 10 分までの利用停止は容認される。	4
定期メンテナンス以外で年間1分までの利用停止は容認される。	5

[脅威と脆弱性の判断基準]

F社では、脅威と脆弱性の判断基準と値を、それぞれ表4、5のとおりに設定した。

表 4 脅威の判断基準と値

判断基準	値
発生の可能性が低い。	1
発生の可能性が中程度である。	2
発生の可能性が高い。	3

表 5 脆弱性の判断基準と値

判断基準	值
適切な管理と対策がなされている。	1
ある程度の管理と対策がなされている。	2
管理と対策が不十分である。	3

〔サーバ X 及びサーバ Y〕

サーバ X では、調達先一般情報のデータベースが稼働している。調達先一般情報とは、調達先コード、調達先の正式な名称、略称、住所、電話番号などである。

サーバ Y では、取引情報のデータベースが稼働している。取引情報とは、調達先コード、購入品コード、単価、購入履歴などである。

E君は、サーバ X 及びサーバ Y の機密性、完全性、可用性のそれぞれから見た価値を評価するために、調達先一般情報と取引情報に関して、社内関連部門から聴取し、その内容を次のようにまとめた。

〔社内関連部門からの聴取内容〕

- (1) 調達先一般情報
- ① 電話帳や各社の Web ページで公開されている情報であるが、取引があることを F 社の競合他 社に知られたくない調達先もあるので、社外には公開できない。

- ② この情報は、調達先との間で行っている EDI (電子データ交換) では利用していないので、 誤りがあっても調達業務に与える影響は小さい。
- ③ 社員が、電話番号の確認や、挨拶状の宛先ラベルの印字に利用しているが、サーバ X が利用できない場合には、代替手段での入手が可能である。
- (2) 取引情報
- ① 競合する調達先をはじめ、F社の同業他社に知られてはならない情報である。また、社内でも、他部門には開示できない情報である。
- ② 情報に誤りがあれば、調達や支払などの業務に与える影響は大きい。
- ③ 営業時間内の調達オンライン入力処理,及び夜間のバッチ処理で利用されており,これらを 処理するシステムは、メンテナンス以外では、年間4時間以上停止することは許されない。

〔脅威と脆弱性の状況〕

E 君は、各サーバがさらされている脅威とその脅威に対する F 社の脆弱性を調査し、**表 4** 及び **表 5** の判断基準に基づいて評価した。そのうちの主なものを、**表 6** に示す。

	- ,,,,		
脅威		脆弱性	
種類	値	種類	值
ウイルス感染	3	ウイルス対策ソフト未導入	3
不正アクセス	3	アクセスコントロールの不備	2
故障	2	メンテナンス不足	3
なりすまし	2	パスワード管理の不備	2
盗聴	2	最新推奨暗号の未使用	1

表 6 サーバ X 及びサーバ Y の主な脅威と脆弱性の値

〔受容可能なリスク水準〕

F社では、受容可能なリスク水準を、**表7**のとおりに設定した。情報資産について各リスクの 値がこれらの値以下であれば、そのリスクを保有し、そうでなければ、リスク対応を行う。

表7 受容可能なリスク水準

機密性	13
完全性	15
可用性	10

(サーバ X 及びサーバ Y のリスク評価)

表 $1 \sim 5$ の基準、聴取内容及びサーバ X とサーバ Y の状況から、E 君は、サーバ X 及びサーバ Y に関するリスク評価を行った。F 社では、評価に当たって、表 $1 \sim 3$ の評価基準では、該当する基準の値のうちで最も小さいものを選ぶことにしている。

評価結果の一部を表8に示す。

表8 サーバ X 及びサーバ Y のリスク評価(抜粋)

	情報資産		脅威		脆弱性		リスク
名称	価	值	内容	値	内容	値	値
1170	分類	值	n a	胆	n a	胆	胆
				:			
	機密性		なりすまし		パスワード管理の不備		а
				÷			
サーバX			ウイルス感染		ウイルス対策ソフト未導入		18
"-/\"	完全性		不正アクセス		アクセスコントロールの不備		12
	元王汪		なりすまし		パスワード管理の不備		8
				:			`
	可用性			:			
				:			
	機密性		不正アクセス		アクセスコントロールの不備		b
サーバY				:			
" - /\ Y	完全性		ウイルス感染		ウイルス対策ソフト未導入		С
	元主性			:			
	可用性	d					

注記 網掛けの部分は表示していない。"…" は表示の省略を示している。

設問	表8中位	D	a ~	d lc	入れる正しし	答え	.を,解答群(の中か	ら選べ
a ~ c l	に関する解答	辭							
ア	4	1	6	ウ	8	I	9	才	12
カ	16	丰	18	ク	24	ケ	27		36
d に関	する解答群								
ア	1	1	2	ゥ	3	I	4	才	5

設問 2 表8のサーバXの完全性の破線で囲まれた部分に関し、F社の受容可能なリスク水準から判断されるリスク対応として適切なものを、解答群の中から選べ。

解答群

- ア IDS(侵入検知システム)を導入する。
- ✓ ウイルス対策ソフトを導入する。
- ウ 公開鍵暗号を利用する。
- **工** 定期メンテナンスの回数を増やす。
- オ パスワード管理を強化する。

4



問題を解きながら、リスク評価を体験する問題です。情報セキュリティ対策では、想定されるリスクを1つひとつ数値化して、基準値を上回るリスクにのみ対策を施すのが一般的な手順です。問題文をあちこち参照する必要がありますが、すべて問題文に記述されている事柄を基に解答できます。

設問 1 情報資産、脅威、脆弱性をそれぞれ数値化します。

設問 2 受容可能な値を超えるリスクにのみ、対策が必要です。

設問 1 リスク評価

空欄 a: サーバ X の機密性が,なりすましによって損なわれるリスクの値を算出します。リスクの値の計算方法については,問題文の中に記述があります。

リスクの値=情報資産の価値×脅威×脆弱性

そこで、サーバ X について、①情報資産の価値、 ②脅威、③脆弱性の3つの値を求める必要があります。

①情報資産の価値

[サーバ X 及びサーバ Y] によれば、サーバ X では 調達先一般情報のデータベースが稼働しています。これが、サーバ X が抱える情報資産になります。

また、[社内関連部門からの聴取内容]の(1)には、 この調達先一般情報について次のように記述されてい ます。

①電話帳や各社の Web ページで公開されている情報であるが、取引があることを F 社の競合他社に知られたくない調達先もあるので、社外には公開できない。

表1の「機密性の評価基準と値」に照らすと、この情報資産の価値は評価基準「社内だけに開示できる」 に相当するので、値は2になります。

2脅威

表6の「サーバX及びサーバYの主な脅威と脆弱性の値」から、なりすましの脅威に対応する値は2になります。

③脆弱性

なりすましはパスワード管理の不備に起因します。 **表6**の「サーバ X 及びサーバ Y の主な脅威と脆弱性 の値」から、パスワード管理の不備に対応する値は2 になります。

空欄 b: サーバ Y の機密性が、不正アクセスによって 損なわれるリスクの値を算出します。先ほどと同様に、 ①情報資産の価値、②脅威、③脆弱性の順に評価します。

①情報資産の価値

【サーバ X 及びサーバ Y)によれば、サーバ Y では取引情報のデータベースが稼働しています。この情報資産の機密性について、【社内関連部門からの聴取内容】の(2)には、次のように記述されています。

①競合する調達先をはじめ、F社の同業他社に知られてはならない情報である。また、社内でも、他 部門には開示できない情報である。

表1の「機密性の評価基準と値」に照らすと、この情報資産の価値は評価基準「部門内だけに開示できる」に相当するので、値は3になります。

2 脅威

表 6 の「サーバ X 及びサーバ Y の主な脅威と脆弱性の値」から、不正アクセスの脅威に対応する値は 3 になります。

3脆弱性

不正アクセスはアクセスコントロールの不備に起因します。**表6**の「サーバ X 及びサーバ Y の主な脅威と脆弱性の値」から、アクセスコントロールの不備に対応する値は 2 になります。

以上から、このリスクの値は、情報資産の価値× 脅威×脆弱性= $3 \times 3 \times 2 = 18$ となります。**空欄 b** は き です。

空欄 c: サーバ Y の完全性が、ウイルス感染によって 損なわれるリスクの値を算出します。

①情報資産の価値

取引情報の完全性については、〔社内関連部門からの聴取内容〕の(2)に次のように記述されています。

②情報に誤りがあれば、調達や支払などの業務に与 える影響は大きい。

このことは、**表2**の「完全性の評価基準と値」の 評価基準「情報の完全性が失われると、業務への影響 は大きい」に相当し、値は3になります。

2脅威

表 $\mathbf{6}$ 「サーバ \mathbf{X} 及びサーバ \mathbf{Y} の主な脅威と脆弱性 の値」から、ウイルス感染の脅威に対応する値は $\mathbf{3}$ になります。

③脆弱性

表 6「サーバ X 及びサーバ Y の主な脅威と脆弱性の値」から、ウイルス対策ソフト未導入に対応する値は 3 になります。

以上から、このリスクの値は、情報資産の価値× 脅威×脆弱性= $3 \times 3 \times 3 = 27$ となります。**空欄 C** は σ です。

空欄 d: サーバ Y の情報資産の価値を,可用性の観点から評価した値です。取引情報の可用性については, 【社内関連部門からの聴取内容】の(2)に次のように 記述されています。

③営業時間内の調達オンライン入力処理,及び夜間 バッチ処理で利用されており,これらを処理する システムは,メンテナンス以外では,年間4時間 以上停止することは許されない。

このことは、**表3**の「可用性の評価基準と値」に 照らすと、評価基準「定期メンテナンス以外で年間 1時間までの利用停止は容認される。」に相当し、値 は3になります。空欄**d**は っです。

設問2 必要なリスク対応

表7の「受容可能なリスク水準」によれば、完全性の脅威に対する受容可能なリスクは15以下です。

表8より, ウイルス感染のリスクの値は18, 不正アクセスのリスクの値は12, なりすましのリスクの値は8なので, ウイルス感染に対してのみ, 何らかのリスク対応が必要です。

解答群のうち、ウイルス感染のリスクを下げる対策として有効なのは、イの「ウイルス対策ソフトを導入する」になります。

- × プ IDS の導入は不正アクセス対策です。
- × ウ 公開鍵暗号の利用は盗聴対策です。
- × 工 定期メンテナンスの回数増加は故障対策です。
- × オ パスワード管理の強化はなりすまし対策です。

○ 解答

設問 l a - ウ, b - 丰, c - ケ,

d — ጛ

設問 2 1



書籍の卸売業者の受注システムに関する次の記述を読んで, 設問 1, 2 に答えよ。

書籍の卸売業者の受注システム開発のために、オブジェクトを抽出し、その関係を示すオブジェクト図を作成し、それを基にクラス図を作成することにした。

(受注業務の説明)

(1) 得意先から注文を受けると、受注伝票に受注日、得意先と注文された商品の商品名などを記

入する。受注伝票の例を図1に示す。

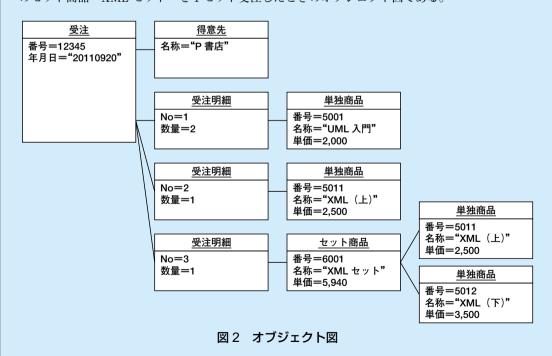


図1 受注伝票の例

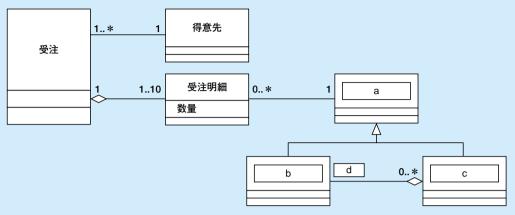
(2) 商品には、単独商品とセット商品がある。セット商品は、2種類以上の単独商品を組み合せたものであり、セット商品としての商品名をもつ。セット商品の価格は、そのセットを構成する単独商品の価格の合計から1%割り引かれる。一度の注文では、10種類を超える商品は注文できない。

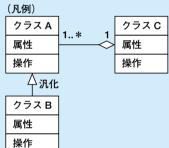
受注業務のシステム化に当たり、システム化対象となる主なオブジェクトとその主な属性を抽出し、複数のオブジェクト図を作成した。その一つを**図2**に示す。

図2は、P書店から"UML入門"を2冊、"XML(上)"を1冊、"XML(上)"と"XML(下)"のセット商品"XMLセット"を1セット受注したときのオブジェクト図である。



次に、クラス抽出と多重度を検討して、**図3**に示す分析のためのクラス図を作成した。多重度とは、一方のクラスの一つのオブジェクトに対して接続されている、他方のクラスのオブジェクトの個数を示すものである。





長方形はクラスを表す。長方形の上段はクラス名、中段は属性名、下段は操作名を記述する。ただし、属性名及び操作名は省略できる。クラス間を結ぶ線はクラス間の関連を表す。関連を表す線の終端近くには、クラス間の多重度の範囲を x..y で表す。関連を表す線の終端の "◆"の記号は部分と全体を表し、左図ではクラス A はクラス C の部分であることを示している。"──" は汎化関係を表し、左図では上位の一般的な要素クラス A と下位のより特定的な要素クラス B との間の分類関係を示している。

図3 分析のためのクラス図

設問 2 図3の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

a~cに関する解答群

ア商品

一 商品番号

ウ 受注者

工 受注伝票

オ セット商品

力 単独商品

dに関する解答群

<u>ア</u> 0

1 0.. *****

ウ 1

1..10

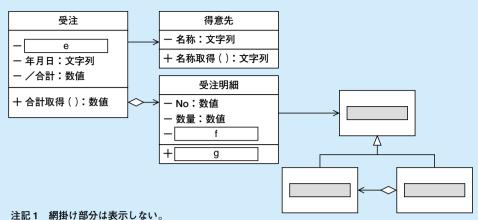
1.. *

カ 2

2.. *****

設問 2 図3に基づいて、各クラスに必要な属性と操作を検討した。受注には年月日、合計などを保持し、受注明細には No、数量などを保持することにした。また、受注の合計は、受注明細ごとの金額を求めてから算出することにした。

全てのクラスの属性と操作を検討した結果から、図4に示す設計のためのクラス図を作成した。図4中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。



注記1 網掛け部分は表示しない。 注記2 多重度は省略する。

(凡例)

クラス A 一属性 一/属性 十操作 属性名の前にある "/" は、派生要素であることを示している。すなわち、この属性の値は他の属性から計算できる。

属性と操作の前にある"十"は,全てのクラスから参照可能であることを示し,"一"は自分自身のクラスからだけ参照可能であることを示している。

図4 設計のためのクラス図

e に関する解答群

7 商品番号:文字列

✓ 商品名:文字列

ウ セット商品名:文字列

工 番号:数值

才 名称:文字列

fに関する解答群

ア /小計:数値

→ 商品名:文字列

ウ 年月日:文字列

工 名称:文字列

a に関する解答群

ア 受注日取得(): 文字列

✓ 小計取得():数值

ウ 数量取得():数値

工 単価取得():数値

オ 名称取得():文字列

5

器。午後のカギ

UMLのクラス図を作成する問題です。オブジェクト指向設計の考え方を理解していないと、やや難しいかもしれません。一方、クラス図の読み方については、問題文に詳しい凡例がついているので、うろ覚え程度でも解けるでしょう。

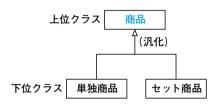
設問 1 取り扱う商品の汎化関係や包含関係を考えます。

設問2 図1の受注伝票と照らし合わせて、足りないものが空欄に入ります。

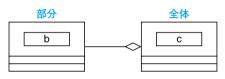
設問 1 クラス間の関連

空欄 a: 図2のオブジェクト図によると、受注明細に含まれる商品は、「単独商品」の場合と、「セット商品」の場合とがあるようです。両方を統一的に扱えるように、単独商品クラスとセット商品クラスに共通する上位クラスを作り、このクラスを受注明細クラスと関連づけるようにすべきです。

単独商品とセット商品の上位クラスなので、クラス名は「商品」とします。**空欄 a** は アです。



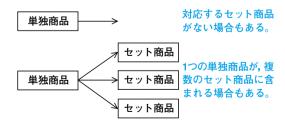
空欄 b, c:2つのクラスの間には,記号 "◆" で表される部分と全体の関係があります。



これは、セット商品が複数の単独商品で構成される ことに対応します。図では、記号"◇"のあるほうが全体になるので、空欄bが「単独商品」、空欄cが「セット商品」になります。空欄bはカ、空欄cはプです。

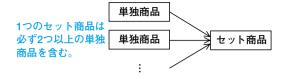
空欄 d:単独商品とセット商品の関連の多重度を考えます。

多重度は、相手側クラス1個に、自分が何個対応するかを表したものです。たとえば1個の単独商品の中には、対応するセット商品が0個のものもあれば、複数のセット商品が対応する場合もあります。したがって、セット商品側の多重度は「0.*」となります。



次に単独商品側から見ると、セット商品の中身が1個以下ということはないので、1個のセット商品は必ず2個以上の単独商品を含みます。したがって、単独

商品側の多重度は「2..*」となります。



以上から, 空欄 d は * です。

設問2 クラス属性と操作

空欄 e: 受注クラスの属性が入ります。図1の受注伝票を見ると、1件の受注伝票に含まれる属性のうち、該当するものが図4に見当たらないのは、「受注番号」です。解答群の中で、「受注番号」に該当する属性は1の「番号:数値」になります。

空欄 f: 受注明細クラスの属性が入ります。図 1 の受注伝票を見ると、1 件の受注明細に含まれる情報には、No、商品番号、商品名、単価、数量、小計があります。このうち、商品番号、商品名、単価については、商品クラスでまとめて扱うのが適当です。また、Noと数量については図4にすでに含まれているので、空欄fには小計が入ると考えられます。小計は単価×数量で計算できるので、属性名の前に"/"をつけ、「/小計:数値」のようにします。空欄fはアです。

空欄 g: 受注明細クラスの操作(メソッド)が入ります。 受注クラスにある属性「/合計」は、1件の受注伝 票に含まれるすべての受注明細の小計を合計して求め ます。そのため、受注明細の小計属性の値は、外部か ら取得できるようにしておく必要があります。

したがって、**空欄 g** には小計属性の値を取得するための操作が入ります。解答群の中で、この操作に該当するのは の「小計取得():数値」です。





製造会社の A 社では、社内の情報システムを再構築することになった。新システムは、将来の 保守性を考慮して、既存システムの改修による機能強化ではなく、全て新規に開発する。開発が 大規模になることから、要員を確保しやすいよう、2期(第一期と第二期)に分けて開発すること になった。新システムの開発は、A 社の要員と、システムの保守を委託している SI 企業 B 社の要 員との共同体制で行うことにした。既存システムの開発実績を基に、開発規模や要員の生産性な どを推定して, プロジェクトの要員計画を作成する。

「プロジェクトの説明」

- (1) 新システムの開発規模は、第一期及び第二期ともに 480k ステップである。
- (2) 両期ともにウォータフォールモデルに基づいて、外部設計、内部設計、プログラム開発(単 体テストを含む)、結合テスト及び総合テストの五つの工程に分ける。
- (3) 各工程での要員計画の前提条件は、次のとおりである。
- ① 各月のA社の要員数は、第一期及び第二期の全期間を通して13名に固定する。
- ② A 社の要員には、全期間を通して全員に作業を常に割り当てる。
- (3) プログラム開発工程には、第一期及び第二期ともに A 社の要員を割り当てない。
- ④ 各月の必要要員のうち、A 社の要員だけでは不足する場合には、B 社の要員を割り当てる。
- (4) 第一期は平成24年1月から開始する。第二期は第一期のプログラム開発の開始月から並行し て開始する予定である。

設問 1 要員数の算出に関する次の記述中の に入れる正しい答えを、解答群 の中から選べ。

第一期における各工程の生産性、工数及び配分月数を表1のとおりに設定した。生産性とは、 各工程での1人月当たりの開発規模であり、配分月数とは、あらかじめ各工程に設定した開発期 間(月数)である。

各工程の工数は次の式で算出する。

開発規模 (k ステップ) 各工程の工数(人月) = -各工程の生産性(k ステップ/人月)

表 1 第一期における各工程の生産性、工数及び配分月数

工程	外部設計	内部設計	プログラム開発	結合テスト	総合テスト
生産性 (k ステップ/人月)	10.0	6.0	3.0	8.0	10.0
工数(人月)	48	80	160	а	48
配分月数(月)	3	3		2	3

注記 網掛けの部分は表示していない。

各工程の各月の要員数を求めるために、各月の平均要員数を次の式によって算出し、その値を 該当する工程の各月の要員数とする。

なお, 平均要員数の値は, 小数点以下を切り上げた整数値にする。

各月の平均要員数(人) = <u>各工程の工数(人月)</u> 各工程の配分月数(月)

例えば、外部設計工程では、平成24年1月~3月のB社の要員数は、各月ともに b 人に なる。同様にして、第一期及び第二期の全工程についてB社の要員数を求める。ここで、第二期 の各工程の生産性、工数及び配分月数は第一期に同じとする。

aに関する解答群

7 52

60

9 68

 \perp 72

3 80

b に関する解答群

ア 2

3

ウ 4

I 15

16

カ 17

開発スケジュール案の検討に関する次の記述中の に入れる正しい答 えを、解答群の中から選べ。

各月でB社の要員数がばらついていることが分かった。そこで、プログラム開発工程の配分月 数を調整して、各月のB社の要員数をできるだけ平準化する。納期の制約から、プログラム開発 工程の配分月数は、3~5となる。

第一期及び第二期ともにプログラム開発工程の配分月数を3とした開発スケジュール案1と, 配分月数を4とした開発スケジュール案2を検討した。しかし、案1では \boxed{c} , 案2では d が、プロジェクトの説明(3)の前提条件②を満たせないことが分かった。

この問題は、プログラム開発工程の配分月数を、" e "又は"第一期を5に第二期を4に する"ことで解消できる。後者を選択した場合の開発スケジュールは表2のようになる。

表 2 プログラム開発工程の第一期を 5 に第二期を 4 にする開発スケジュール案

角	F						平成	24 年									平	成 25	年			
F	1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	1	2	3	4	5	6	7	8	9
工程	第一期	外	外部設計 内部設計						プロ:	グラム	,開発		結合	テスト	総合	テク	۲ ۲					
土作	第二期								外部設計 内部語					プロ	ログラ	シム開	発	結合	テスト	総1	今テ フ	۲,
A 社の	第一期	13	13 13 13 13 13 13						0	0	0	0	0	13	13	13	13					
要員数	第二期							13	13	13	13	13	13	0	0	0	0	13	13	13	13	13
B 社の	第一期	14 14 14					14															
要員数	第二期																					

注記 網掛けの部分は表示していない。

c. dに関する解答群

ア 平成 24年 11月

平成 24 年 12 月

ウ 平成 25 年 1 月

工 平成 25 年 2 月

才 平成 25 年 3 月

カ 平成 25 年 4 月

e に関する解答群

ア 第一期を3に第二期を4にする

√ 第一期を3に第二期を5にする

第一期を4に第二期を3にする

設問 ? 最終的な要員計画に関する次の記述中のに入れる適切な答えを、解 答群の中から選べ。

最終的な要員計画として、プログラム開発工程の配分月数を、第一期を5に第二期を4にする 案を選択した。

第一期及び第二期の各工程における各月の平均要員数を算出する。その値を各月の要員数とす ると、各月の総要員数のピーク時は f で g 人となり、その月だけ他の月よりも要員 数が突出する。ピークを減らして、その月と前後の月の3か月の要員数を同じにするためには、 当該月の h とすればよい。

なお、当該月の作業の一部を同一工程内の前月に移動することを"前倒し"と呼び、後月に移 動することを"後ろ倒し"と呼んでいる。

fに関する解答群

ア 平成 24 年 7 月

平成 24 年 10 月

ウ 平成 24 年 12 月

工 平成 25 年 1 月 **才** 平成 25 年 2 月

gに関する解答群

7 56

59

9 63

I 66

70

h に関する解答群

- ア 第一期及び第二期の作業をともに前倒し
- ✓ 第一期及び第二期の作業をともに後ろ倒し
- ウ 第一期の作業を前倒しとし、第二期の作業を後ろ倒し
- 第一期の作業を後ろ倒しとし、第二期の作業を前倒し

間6 電子後のカギ

プロジェクトマネジメントの問題です。前提となる知識はそれほど必要ありませんが、問題の内容を きちんと理解していないと、解答の手がかりが得られません。問題文をよく読みましょう。

設問 1 計算自体は簡単ですが、問題文を読み飛ばしていると思わぬ落とし穴があるので注意しましょう。

設問 2 プログラム開発の配分月によって、全体のスケジュールを調整します。

設問 3 表 2 の網掛け部分に数値を入れて考えます。

設問 1 工数と要員数の計算

空欄a:結合テストの工数(人月)を求めます。各工 程の工数は,

開発規模(kステップ) 各工程の工数(人月)= 各工程の生産性(kステップ/人月)

で算出します。開発規模は、問題文の記述より 480k

ステップです。また、結合テストの生産性は、表1 より 8.0k ステップ/人月です。したがって結合テス トの工数は,

工数= $\frac{480}{8}$ = 60 人月

となります。空欄 a は イ です。

空欄 b:外部設計工程の B 社の各月の要員数を計算します。

各月の要員数を算出する式は、問題文中に次のよう に示されています。

各月の平均要員数 (人) = 各工程の工数 (人月) 各工程の配分月数 (月)

表 1 より, 外部設計工程の工数は 48 人月, 配分月数は 3 か月ですから, 1 か月の平均要員は,

各月の平均要員=
$$\frac{48}{3}$$
= 16 人

となります。

ただし、ここで求めるのは「B 社の各月の要員数」であることに注意しましょう。このシステムの開発は、A 社の要員と B 社の要員の共同体制で行っています。そして、A 社の各月の要員については、〔プロジェクトの説明〕の(1)に

①各月の A 社の要員数は、第一期及び第二期の全期間を通して 13 名に固定する。

と記述されています。

先ほど計算した 16 人という人数は、A 社と B 社の要員を合計した人数です。したがって、ここから A 社の要員 13 人を引いた 3 人が、B 社の要員ということになります。正解は 2 です。

問題を最初から読んでないとひっか かりやすいので注意!



設問2 要員の割り当て

空欄 c:問題文にある [プロジェクトの説明] の (3) の 「前提条件」は、次のような条件です。

② A 社の要員には、全期間を通して全員に作業を 常に割り当てる。

空欄には、スケジュール案 1 のとおりに開発を行ったとき、この条件を満たせない(A 社の要員全員を割り当てできない)月が入ります。

第二期の開発は、第一期のプログラム開発の開始月から開始します。案1のように、プログラム開発の配分月数を3にした場合の開発スケジュールは、次のようになります。

年					4	成	24	年							Ŧ	成	25 :	年		
月	1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12										1	2	3	4	5	6	7	8		
第一期	外	部設	計	内	部設	計	ı	コグ [·] 開発		結 テン			総合 -ス							
第二期							外	部設	計	内	部設	計	プロ	コグ [・] 開発		結 テン	_		総合 -スト	- 1

プログラム開発工程には A 社の要員を割り当てないので、A 社の要員を割り当て可能な工程は、上図のうち色で示した工程です。平成 25 年 3 月だけは、A 社の要員割り当てがありません。空欄 C は C です。

空欄 d: 案2のように、プログラム開発の配分月数を4にした場合の開発スケジュールは、次のようになります。

年					平	成	24	年								平成	t 25	5 年			
月	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	1	2	3	4	5	6	7	8	9
第一期	外語	部設	計	内	部設	計	プログラム 結合 開発 テスト							総合 -ス							
第二期							外	部設	計	内i	部設	計	7	プロ? 開		4	結 テン	슴 자		総合 -ス	

A 社の要員を割り当て可能な工程は,上図のうち色で示した工程です。平成 25 ∓ 4 月だけは,A 社の要員割り当てがありません。空欄 d は $\frac{1}{2}$ です。

案1の第一期のプログラム開発を1か月のばすと、 プログラム開発の配分月数は、第一期は4に、第二期は3になります。

> ---- **案 1** の第一期のプログラム開発 を 1 のばす

年					Ŧ	成	24 :	年							Ŧ	成	25	年		
月	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	1	2	3	4	5	6	7	8
第一期	外	外部設計 内部設計						プロ: 開	グラ. 発		結テン	合 スト		総合テス						
第二期							外	部部	計	内	部設計		プログラム 開発			結 テン			総合 -ス	

> — 案2の第一期のプログラム開発 を1のばす

年					Ŧ	成	24	年								平点	之:	5 年			
月	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	1	1 2 3 4			5	6	7	8	9
第一期	外	部割	計	内部	部影	計			コグ 開発				i合 総合 スト テスト								
第二期							外	外部設計 内部設				計	7	プロ: 開	ブラ. 発	4	結合 総合 テスト テスト				

この2つの案のうち、後者の「第一期を5に第二期を4にする」は問題文にすでに記述があるので、空欄e

にはもうひとつの案「第一期を4に第二期を3にする」が入ります。正解は $\frac{1}{2}$ です。

設問3 要員の調整

空欄 f, g:表2の網掛けの部分に適切な数値を入れ、表を完成させます。

まず、各工程の平均要員数を整理しておきましょう。 平均要員数は工数/配分月数で求めます。

工程	工数 (人月)	配分月		平均要員数 (人)
外部設計	48		3	16
内部設計	80		3	27
プログラム	160	第一期	5	32
開発		第二期	4	40
結合テスト	60		2	30
総合テスト	48		3	16

表 2 には、各月の A 社の要員数がすでに入っているので、平均要員数から各月の A 社の要員数を差し引いた数が、網掛け部分の各月の B 社の要員数になります。

4	F.	平成			平成	24年					平成 25 年											
F	3	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	1	2	3	4	5	6	7	8	9
工程	第一期 外部設計 内部設計		プログラム開発 結合テス			テスト 総合テスト																
	第二期							쉬	部設	B†	内	部設	B†	プ	ログ:	ラム閉]発	結合	・スト	総合	テテス	۱,
A社の	第一期	13	13	13	13	13	13	0	0	0	0	0	0	13	13	13	13					
要員数	第二期							13	13	13	13	13	13	0	0	0	0	13	13	13	13	13
B 社の	第一期	3	3	3	14	14	14	32	32	32	32	32	30	17	3	3	3					
要員数	第二期							3	3	3	14	14	14	40	40	40	40	17	17	3	3	3
総要	員数	16	16	16	27	27	27	48	48	48	59	59	57	70	56	56	56	30	30	16	16	16

2000年長数 10 10 10 2000年日本会していない

この結果,総要員数が最も多い月は平成25年1月で,その人数は70人ということがわかります。**空欄f**は **工**,**空欄g**は **才**です。

空欄 h: 平成 25 年 1 月の前後の月の総要員数は、平成 24 年 12 月が 57 人、平成 25 年 2 月が 56 人です。 3 か月間の総要員数の平均は (57 + 70 + 56) / 3 = 61 人なので、平成 25 年 1 月の要員から、平成 24 年 12 月へ 4 人、平成 25 年 2 月へ 5 人を移動すれば、3 か月間の要員数が同じになります。

平成25年1月の工程は、第一期が結合テストの2か月目、第二期がプログラム開発の1か月目に当たります。第一期は、翌月には総合テストを開始するので、作業を後ろ倒しにはできません。したがって、平成25年1月の第一期の要員を4人前月に移動して、結合テストの作業を前倒しにします。

また,第二期は,前月はまだ内部設計の段階なので,作業を前倒しにはできません。したがって,平成25年1月の第二期の要員5人を後の月に移動して,プログラム開発の作業を後ろ倒しにします。

	月	12	1	2		月	12	1	2
A社	第一期	0	13	13	A 社	第一期	0	13	13
A AT	第二期	13	0	0	ATI	第二期	13	0	0
B社	第一期	30	17	3	B社	第一期	34	13	3
D TI	第二期	14	40	40	B 111	第二期	14	35	45
合	計	57	70	56	1	合計	61	61	61

以上から,**空欄 h** には <mark>ゥ</mark> の「第一期の作業を前倒 しとし,第二期の作業を後ろ倒し」が入ります。



設問 1 a — <mark>イ</mark>, b — <mark>イ</mark>

設問2 cーオ, dーカ, eーゥ

設問3 f ー エ, g ー オ, h ー ウ

問7

販売ルート別の売上及び市場の分析に関する記述を読んで、設問 1, 2 に答えよ。

W 社は、ある香辛料の製造販売を行っており、販売ルートは、小売店、量販店、コンビニエンスストア(以下、CVSという)、ネット通信販売(以下、ネット通販という)、外食、加工食品メーカ(以下、加工という)の6ルートからなる。

W 社では、販売戦略上の問題点を把握し、適切な対応を行うことを目的として、販売ルート別の売上及び市場に関する分析を行っている。そのための指標として売上金額、売上数量、売上単価、市場金額規模(以下、市場規模という)、市場金額占有率(以下、市場占有率という)を利用している。販売ルート別の指標の前年実績及び当年見込を表1に示す。ここで、各数値は、小数第1位を四捨五入した値である。

表 1 販売ルート別の指標

指植	票	小売店	量販店	cvs	ネット通販	外食	加工
売上金額	前年実績	3,400	3,330	1,092	805	7,200	6,210
(百万円)	当年見込	3,360	4,025	1,150	726	5,760	7,200
売上数量	前年実績	850	900	260	230	2,400	2,700
(t)	当年見込	800	1,150	230	220	1,800	3,000
売上単価	前年実績	4,000	3,700	4,200	3,500	3,000	2,300
(千円/t)	当年見込	4,200	3,500	5,000	3,300	3,200	2,400
市場規模	前年実績	12,143	16,650	7,280	4,025	18,000	20,700
(百万円)	当年見込	10,839	18,295	8,214	4,840	15,158	20,000
市場占有率	前年実績	28	20	15	20	40	30
(%)	当年見込	31	22	14	15	38	36

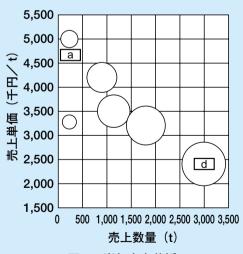
注記 tは, 重量の単位であるトン(1,000kg)を表す。

に入れる正しい答 設問] 販売ルート別の分析に関する次の記述及び図中の えを、解答群の中から選べ。

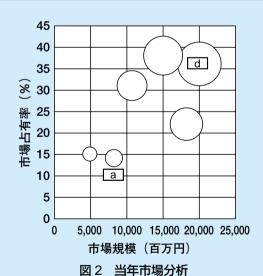
当年の販売ルート別の売上及び市場の分析を行うために、表2の説明に従い、図1及び図2の バブルチャートを作成した。ここで、バブルの大きさは、売上金額の当年見込の販売ルート別構 成比(以下, 当年構成比という)を表す。

表2 図1及び図2のバブルチャートの説明

	Z	横軸の指標	縦軸の指標	バブルの大きさ
図 1	当年売上分析	売上数量 当年見込(t)	売上単価 当年見込(千円/t)	当年構成比(%)
図 2	当年市場分析	市場規模 当年見込(百万円)	市場占有率 当年見込(%)	ヨ午悔成氏(%)







〔当年売上分析・当年市場分析の結果の考察〕

a は、 b が最も小さいが、 c が最も高いので、 b を高めることで、 c が最も低いが、売上数量及び市場規模が最 売上金額の増加が見込まれる。 d は, |

も多いので、これを維持した上で、 c を高めることができれば、売上金額の増加が見込まれる。

a. dに関する解答群

T CVS

加工.

ウ外食

工 小売店

オ ネット通販

力 量販店

b. cに関する解答群

ア 売上金額

一 売上数量

ウ 売上単価

工 市場規模

才 市場占有率

力 当年構成比

設問 2 販売ルート別の各指標の前年比分析に関する次の図表中及び記述中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。ただし、g1、g2 及び h1、h2 に入れる答えは、それぞれ g に関する解答群及び h に関する解答群の中から組合 せとして正しいものを選ぶものとする。

売上及び市場に関する各指標の増減傾向を把握し、各販売ルートに対する有効な施策を考えるために、各指標の前年実績に対する当年見込の比率(以下、前年比という)を分析する。表3の説明に従い、図3及び図4のバブルチャートを作成した。ここで、バブルの大きさに指定した前年構成比とは、売上金額の前年実績の販売ルート別の構成比のことである。

表3 図3及び図4のバブルチャートの説明

図	横軸の指標	縦軸の指標	バブルの大きさ
図 3 前年比分析 1		9	芸ケ掛け は(0/)
図 4 前年比分析 2		f	前年構成比(%)

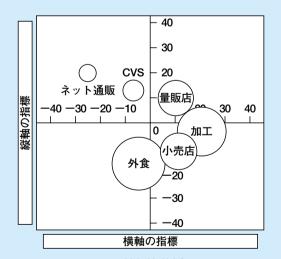


図3 前年比分析1

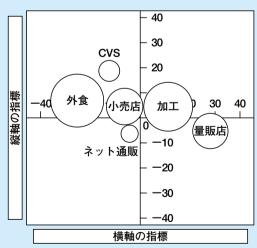


図 4 前年比分析 2

[前年比分析結果の考察]

市場規模が20%ほど増加しているのに市場占有率が25%ほど減少している販売ルートは、 91 であり、競合に対抗するための経営資源の投入が望まれる。売上数量が25%以上増加し ている一方, 売上単価が低下している販売ルートは, 92 であり, 今後, 値引きを抑える又 は高付加価値の商品を投入するなど、売上単価を高めるための施策を検討する。

図3,4から,前年構成比の最も大きい外食の当年見込は,前年に比べて, h1 したこと が分かる。前年構成比が次に大きい加工の当年見込は,前年に比べて, h2 したことが分かる。

e, fに関する解答群

	横軸の指標	縦軸の指標
ア	売上金額前年比-100(%)	売上数量前年比 - 100 (%)
1	売上金額前年比 - 100 (%)	売上単価前年比 - 100 (%)
ウ	売上数量前年比 - 100 (%)	売上金額前年比 - 100 (%)
工	売上数量前年比 - 100 (%)	売上単価前年比 - 100 (%)
オ	売上単価前年比 - 100 (%)	売上金額前年比 - 100 (%)
カ	売上単価前年比 - 100 (%)	売上数量前年比 - 100 (%)
+	市場規模前年比 - 100 (%)	売上金額前年比 - 100 (%)
ク	市場規模前年比 - 100 (%)	市場占有率前年比 - 100 (%)
ケ	市場占有率前年比 - 100 (%)	売上金額前年比 - 100 (%)
	市場占有率前年比-100(%)	市場規模前年比 - 100 (%)

a に関する解答群

9	у Фитыт	
	g1	g2
ア	CVS	小売店
1	CVS	ネット通販
ウ	CVS	量販店
I	小売店	CVS
オ	ネット通販	CVS
カ	ネット通販	小売店
+	ネット通販	量販店
ク	量販店	CVS
ケ	量販店	小売店
	量販店	ネット通販

h に関する解答群

	h1	h2
ア	売上数量、売上単価などが増加	売上数量,売上単価などが増加
1	売上数量、市場規模などが減少	売上数量、市場規模などが増加
ウ	売上数量、市場規模などが減少	売上単価、市場占有率などが増加
I	売上数量、市場占有率などが減少	売上単価,市場規模などが減少
才	売上数量、市場占有率などが減少	市場規模、市場占有率などが減少
カ	売上単価、市場規模などが減少	売上数量、市場占有率などが増加
+	売上単価、市場占有率などが減少	売上数量、市場占有率などが増加
ク	市場規模、市場占有率などが減少	市場規模、市場占有率などが増加
ケ	市場規模、市場占有率などが減少	売上単価、市場規模などが増加
	市場規模、市場占有率などが増加	売上単価、市場占有率などが増加

問 7 ペ 午後のカギ

システム戦略の問題は、前提となる知識はあまり必要ありません。数値やグラフを正しく読み取ることができれば解答できます。

設問 1 グラフは2つ提示されているので、1つだけを見て解答を急がないようにしましょう。

設問 2 問題の表 1 に、前年比がプラスかマイナスかを書き入れると解答が楽になります。

設問 1 バブルチャート

空欄 a : 図 1 と図 2 から**, 空欄 a** のおおまかな数値を読み取りましょう。

売上数量	約 250
売上単価	約 5,000
市場規模	約 8,000
市場占有率	約 15

以上の数値(いずれも当年見込)に当てはまる販売 ルートを表1から探すと、CVSであるとわかります。 空欄aはアです。

空欄 b: 図 1,図 2から、CVSのバブルの位置を、他のバブルと比較します。バブルの中心が図のいちばん下か、いちばん左に位置する場合に「最も小さい」といえます。図 1 では、CVSのバブルがいちばん左端にあるように見えますが、同じくらいの位置にもう1つバブルがあります。見た目では判断がつきにくい

ので**表 1** で確認すると、売上数量(当年見込)は CVS の 230 に対し、ネット通販が 220 となっており、CVS が最も小さいとはいえません。

一方、図2では、CVSのバブルがいちばん下に位置しているので、図2の縦軸の指標である市場占有率はCVSが最も小さいといえます。空欄bはオです。

空欄 c:バブルの中心が図のいちばん上か、いちばん右に位置する場合に「最も高い」といえます。図1では、CVSのバブルがいちばん上に位置しているので、図1の縦軸の指標売上単価は、CVSが最も高いといえます。空欄cはウです。

設問2 前年比分析

空欄 e:表 1 の各指標について, 前年実績より当年見 込の数値が大きい場合を+、小さい場合を-とします。 表にしるしをつけると、次のようになります。

指標		小売店	量販店	cvs	ネット 通販	外食	加工
	前年 実績	3,400	3,330	1,092	805	7,200	6,210
売上金額 (百万円)	当年 見込	3,360	4,025	1,150	726	5,760	7,200
		_	+	+	_	_	+
	前年 実績	850	900	260	230	2,400	2,700
売上数量 (t)	当年 見込	800	1,150	230	220	1,800	3,000
		_	+	_	_	1	+
	前年 実績	4,000	3,700	4,200	3,500	3,000	2,300
売上単価 (千円/t)	当年 見込	4,200	3,500	5,000	3,300	3,200	2,400
		+	-	+	_	+	+
	前年 実績	12,143	16,650	7,280	4,025	18,000	20,700
市場規模 (百万円)	当年 見込	10,839	18,295	8,214	4,840	15,158	20,000
		_	+	+	+	_	_
	前年 実績	28	20	15	20	40	30
市場占有率(%)	当年 見込	31	22	14	15	38	36
		+	+	_	_	_	+

図3の横軸の指標は、量販店、加工、小売店の3 つが前年比プラスで、残りがマイナスになっています。 この特徴に当てはまる指標は**市場占有率**です。

また、図3の縦軸の指標は、ネット通販、CVS、量 **販店**の3つが前年比プラスで、残りがマイナスになっ ています。この特徴に当てはまる指標は市場規模です。

以上から、空欄 e には横軸が「市場占有率前年比ー 100(%)」、縦軸が「市場規模前年比-100(%)」の組 合せの コが入ります。

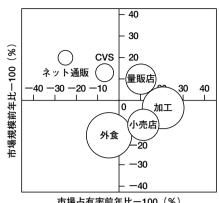
空欄 f: 図 4 の横軸の指標は、加工と量販店のみが前 年比プラスです。この特徴に当てはまる指標は売上数 量です。

また、図4の縦軸の指標は、外食、CVS、小売店、 加工の4つが前年比プラスです。この特徴に当てはま る指標は**売上単価**です。

以上から、空欄fには横軸が「売上数量前年比-100(%)」、縦軸が「売上単価前年比-100(%)」の組 合せの工が入ります。

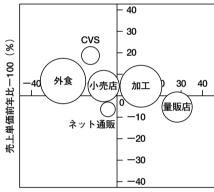
空欄 a: 図3と図4の横軸と縦軸に、先ほどの指標 を書き込みます。

図3 前年比分析1



市場占有率前年比-100(%)

図 4 前年比分析 2



売上数量前年比一100(%)

図から、「市場規模が20%増加し、市場占有率が 25%減少している販売ルート」はネット通販、「売上 数量が25%以上増加している一方、売上単価が低下 している販売ルート! は量販店であるとわかります。 したがって,**空欄**gは,g1がネット通販,g2が量販 店の組合せの ‡ が正解です。

空欄 h:図3と図4より、外食(空欄 h1)は市場占 有率、市場規模、売上数量が減少し、売上単価が増加 しています。

また、加工(空欄 h2) は市場占有率、売上数量、 **売上単価が増加し、市場規模が減少**しています。

解答群の中で,以上の特徴に当てはまる組合せは, **ゥ** だけです。

	h1 (外食)	h2 (加工)
ア	×売上数量,売上単 価などが増加	○売上数量,売上単 価などが増加
1	○売上数量,市場規 模などが減少	×売上数量,市場規 模などが増加
ウ	○売上数量,市場規 模などが減少	○売上単価,市場占 有率などが増加
I	○売上数量,市場占 有率などが減少	×売上単価,市場規 模などが減少
オ	○売上数量,市場占 有率などが減少	×市場規模,市場占 有率などが減少
カ	×売上単価,市場規 模などが減少	○売上数量,市場占 有率などが増加
+	×売上単価,市場占 有率などが減少	○売上数量,市場占 有率などが増加
ク	○市場規模,市場占 有率などが減少	×市場規模,市場占 有率などが増加
ケ	○市場規模,市場占 有率などが減少	×売上単価,市場規 模などが増加
	×市場規模,市場占 有率などが増加	○売上単価,市場占 有率などが増加

	º 解答 °
設問]	a - ア, b - オ, c - ウ,
	d — 📶
設問 2	e — □ , f — ፲ , g — ;
	h 一 <u>ウ</u>

次の問8は必須問題です。必ず解答してください。



次のプログラムの説明及びプログラムを読んで、設問 1,2 に答えよ。

1 行の代入文を解析し、演算の優先順位に従って一つずつ演算を行っていく一連の代入文に変換して出力する。代入文とその出力結果の例を、次に示す。ここで、出力結果にある wk#1 などは、中間結果を保存するための作業変数である。

(代入文の例) Ans=X1+10*X2

(出力結果の例) wk#1=10*X2 wk#2=X1+wk#1 Ans=wk#2

代入文の形式は、次のとおりである。

変数 = 式

"="は代入演算子で、右辺の式の値を評価した結果を、左辺の変数に代入する。

式は、変数又は定数(以下、項という)の一つ以上の並びで、項が二つ以上のときは各項の間に算術演算子を置く。変数は、英字("A" \sim "Z"、"a" \sim "z")で始まる 1 文字以上の英数字の列である。定数は、1 文字以上の数字("0" \sim "9")の列である。

算術演算子は,加算("+"),減算("-"),乗算("*"),除算("/")の4種類である。乗除算は加減算に優先する。同一優先順位の算術演算子は,左から順に演算する。

[代入文の構文解析]

解析処理は,次の手順による。

- (1) 代入文を走査して, 英字・数字・代入演算子・算術演算子以外の文字が含まれていれば, err に-1を格納して手順(5)へ進む。errは、文法上の誤りがあった場合のエラーコードを格納 する変数である。
- (2) n 文字からなる代入文を, 文字型配列 S の要素番号 1 ~ n に格納し, S[0] に開始マーク "«" e^{-2} e^{-2} S[i] の内容に対応した表 1 のコードを V[i] に格納する。その例を、次に示す。

配列Sの内容 | « | A | n | s | = | X | 1 | + | 1 | 0 | * | X | 2 | » | 配列 V の内容 | 0 | 2 | 2 | 2 | 10 | 2 | 3 | 11 | 3 | 3 | 12 | 2 | 3 | 1 |

表 1 文字とコードの対応

S[i]の内容	«	*	英字	数字	=	+, -	*, /
V[i] に格納する内容	0	1	2	3	10	11	12

- (3) 初期値として st に "開始" を, err 及び i に 0 を, それぞれ格納する。st は, 解析の状態を格 納している変数である。
- (4) iに1を加算する。表2で、現在のstの状態(行)と着目している文字S[i]の内容(列) が交差するセルの内容を実行する。ただし、セルが空白の場合は、何も実行しない。実行の 結果, err の値が 0 以外となったら手順(5)へ, st の値が"終端"となったら手順(6)へそ れぞれ進む。それ以外の場合は、この手順(4)を繰り返す。

表 2 状態遷移表

st S[i]	英字	数字	=	+, -, *, /	»
"開始"	st ← " 左辺"	err ← 12	err ← 13	err ← 14	err ← 15
"左辺"			st ← "代入"	err ← 24	err ← 25
"代入"	st ← "変数"	st ← "定数"	err ← 33	err ← 34	err ← 35
"変数"			err ← 43	st ← "演算"	st ← "終端"
"定数"	err ← 51		err ← 53	st ← "演算"	st ← "終端"
"演算"	st ← "変数"	st ← "定数"	err ← 63	err ← 64	err ← 65

- (5) err の値に応じて適切なエラーメッセージを表示し、処理を終了する。
- (6) 文法上の誤りがなかった旨を表示し、処理を終了する。

設問 〔代入文の構文解析〕に関する次の記述中の に入れる正しい答えを. 解答群の中から選べ。

文法上の誤りがある次の代入文①~④を、解析処理の手順によって解析した。

代入文① Answer=One+Two+Three+

代入文② HexaSum=7FFF+0001

代入文③ Position=Index++

代入文④ X1+10*X2=Ans

解析処理の手順 (5) に進んだとき, **a** の場合は err の値が 51 に, **b** の場合は err の値が 64 になっている。

解答群

ア 代入文①

イ 代入文②

ウ 代入文③

工 代入文④

[代入文の変換]

変換処理は、次の手順による。〔代入文の構文解析〕の手順は実行済みで、代入文には文法上の 誤りがないものとする。

- (1) 初期値として、wに0を格納する。
- (2) 配列 S, V の開始マークから終端マークまでの範囲を検査し、優先順位が最も高い最初の算術 演算子の要素番号を変数 next に格納する。その例を、次に示す。算術演算子がなければ、 next に 0 を格納する。

- (3) next が 0 なら、配列 S 中の代入文を出力して、処理を終了する。
- (4) nextの位置の演算子とその前後の項からなる文字列を抜き出す(図1の①)。wに1を加算し、出力する代入文を編集して出力する。出力する代入文は、文字列"wk#"、文字列に変換した値w、文字"="及び抜き出した文字列をこの順に連結したものである。次に、配列Sについて、抜き出した元の文字列を、文字列"wk#"及び文字列に変換した値wで置き換える(図1の②)。置き換えるときに、文字数が増える場合は以降の文字を後ろにずらし、減る場合は以降の文字を前に詰める。さらに、更新された配列Sの内容に応じて配列Vの内容を更新する。文字"#"に対応するコードは、英字のコードと同じとする。

図1 文字列の置換の例

(5) 手順(2)へ戻り,処理を繰り返す。

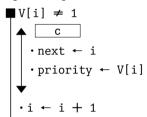
設問 🤈 〔代入文の変換〕に関する次のプログラム中及び記述中の に入れる正 しい答えを、解答群の中から選べ。

なお、プログラム中の関数 Getpos (配列,値)は、値が格納されている配列中の最初の 要素番号を返す。また,配列 S, V は大域変数として与えられ,副プログラム中から参照 できるものとする。

(1) 手順(2) の処理を行う2種類の副プログラム1,2を作成した。

〔副プログラム 1〕

- ○整数型関数:プログラム1
- ○整数型:i, next, priority
- •i ← 1
- •next ← 0
- priority ← 10



· return next

〔副プログラム2〕

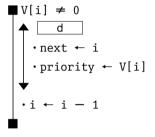
○整数型関数:プログラム2

○整数型:i, next, priority

 \cdot i \leftarrow Getpos(S[], "»") - 1

 \cdot next \leftarrow 0

• priority ← 11



· return next

プログラム 1 の α の行では、i に 1 を格納している。

ここで、 α の行を "i ← $\boxed{}$ e $\boxed{}$ " とすれば、繰返し処理の繰返し回数を最小にすることがで きる。

(2) 手順(4)の処理中で使用する副プログラム3を作成した。このプログラムは、配列S, Vの 要素番号 from 以降(終端マークまで)の要素を前後に移動する。move は、移動する桁数と 方向を示し、符号が正の場合は後ろにずらし、符号が負の場合は前に詰める。move の値が - 3 (左に3桁詰める) の場合の例を,次に示す。ここで,配列S,Vは十分な大きさがあるも のとする。

配列S (移動前) | « | A | n | s | = | w | k | # | 2 | + | 1 | 0 | + | w | k | # | 1 | » | 配列S (移動後) | « | A | n | s | = | w | k | # | 2 [+ | w | k | # | 1 | » [

(副プログラム3)

```
プログラム3(整数型:from,整数型:move)
○整数型:i, to
・to ← Getpos(S[], "»")

    move > 0
    i:    f
    ·S[i+move] ← S[i]
    ·V[i+move] ← V[i]

    move < 0
    i:    g
    ·S[i+move] ← S[i]
    ·V[i+move] ← V[i]</pre>
```

c. dに関する解答群

```
priority < V[i]</pre>
priority ≤ V[i]
priority ≥ V[i]
priority > V[i]
```

e に関する解答群

```
Getpos(S[], "«") + 1
Getpos(S[], "«") + 2
Getpos(S[], "=") - 1
Getpos(S[], "=") + 2
```

f. a に関する解答群

```
7 from, i < to, 1 from, i \le to, 1 to, i \ge from, -1
```

間8 端午後のカギ

構文の解析処理を行うプログラムに関する問題です。

設問 1 代入文が文法的に正しいかどうかを、状態遷移表を使って調べます。状態遷移表の使い方がわかれば解ける問題です。

設問 2 空欄 c, d は, 1 つの代入文に同じ優先順位の演算子が複数ある場合は, 先に出てくる演算子のほうが優先順位が高いことに着目します。空欄 f, g は, 配列を前後にずらす際に, 元のデータを破壊しないようにするのがポイントです。

設問 1 解析処理

解析処理は、表2の状態遷移表にしたがって行い

ます。stが "開始" の状態で、代入文を先頭から1 文字読み込み、読み込んだ文字の種類によって、表の 対応する処理を実行します。 たとえば、stが "開始" で、読み込んだ文字が英字なら、st ← "左辺" を実行(st を "左辺" の状態に遷移) します。

これを、終端マーク(手順(2)で代入文の末尾に 追加されるマーク)を読み込むか、何らかのエラーが 出るまで続けます。

代入文1~4を解析処理した結果は,次のようになります。

代入文①: Answer=One+Two+Three+

st の状態	読み込んだ文字	実行する処理
"開始"	Α	st ← "左辺"
"左辺"	n,s,w,e,r	_
"左辺"	=	st ← "代入"
"代入"	0	st ← "変数"
"変数"	n,e	_
"変数"	+	st ← "演算"
"演算"	T	st ← "変数"
"変数"	w,o	—
"変数"	+	st ← "演算"
"演算"	Т	st ← "変数"
"変数"	h,r,e,e	-
"変数"	+	st ← "演算"
"演算"	»	err ← 65

最後に、stが "演算" の状態で終端マークを読み 込むと、err に 65 が代入されます。

代入文②: HexaSum=7FFF+0001

st の状態	読み込んだ文字	実行する処理
"開始"	H	st ← "左辺"
"左辺"	e,x,a,S,u,m	-
"左辺"	=	st ← "代入"
"代入"	7	st ← "定数"
"定数"	F	err ← 51

st が "定数" の状態で文字 F を読み込んだ結果, err に 51 が代入されて処理が打ち切られます。

代入文③: Position=Index++

st の状態	読み込んだ文字	実行する処理
"開始"	P	st ← " 左辺"
"左辺"	o,s,i,t,i,o,n	_
"左辺"	=	st ← "代入"
"代入"	I	st ← "変数"
"変数"	n,d,e,x	_
"変数"	+	st ← "演算"
"演算"	+	err ← 64

stが "演算"の状態で算術演算子 + を読み込んだ

結果. err に 64 が代入されます。

代入文4 : X1+10*X2=Ans

st の状態	読み込んだ文字	実行する処理
"開始" "左辺"	X 1	st ← "左辺" -
"左辺"	+	err←24

stが "左辺" の状態で算術演算子 + を読み込んだ結果, errに 24 が代入されて処理が打ち切られます。

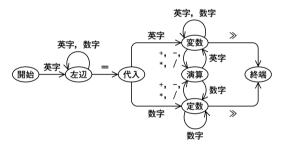
空欄 a は, err の値が 51 になる代入文なので, **代** 入文②です。

また、**空欄 b** は、err の値が 64 になる代入文なので、**代入文**③です。

以上から、**空欄 a** は <mark>イ、空欄 b</mark> は ゥ が正解です。

表2の状態遷移表は、次のような状態 遷移図で表せるよ(エラー処理は省 略)。

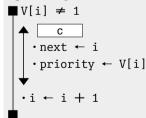




設問2 プログラムの完成

空欄 c: 副プログラム 1 の内容は次のとおりです。

- ○整数型関数:プログラム1
- ○整数型:i, next, priority
- •i ← 1
- next ← 0
- priority ← 10



· return next

配列 V には、代入文の各文字をコードに変換した数値が格納されています。

演算子には 10 以上のコードが割り当てられており、 値が大きいほど優先順位が高くなっています。

プログラムは、配列 V を 1 文字目(開始マークを除く)から順に調べて、いちばん優先度の高いコード(=いちばん大きい値)が格納されている要素の要素番号を返します。

空欄cには条件式が入ります。条件がtrueのときは、

- •next ← i
- •priority ← V[i]

が実行され、変数 next に現在の要素番号、変数 priority にその内容を格納します。これらは、現在の要素の内容が、これまで見つかったものより優先順位が高い場合に実行する処理です。

したがって空欄 c には,現在の要素 V[i] がこれまで見つかった演算子の優先順位 priority より高い ことを表す

priority < V[i]</pre>

という式が入ります。空欄にはアです。

なお、優先順位が同じ演算子の場合は、先に見つかった演算子のほうが優先されることに注意しましょう。たとえば、「Ans=X1*X2/X3」のような代入文の場合、最も優先順位が高い演算子は "*" になります。 空欄 c を「 $priority <math>\leq V[i]$ 」とすると、後ろにある "/" の位置がnextに格納されてしまい、正しい結果になりません。

空欄 d:プログラムは次のとおりです。

○整数型関数:プログラム2

○整数型:i, next, priority

 \cdot i \leftarrow Getpos(S[], "»") - 1

- \cdot next ← 0
- priority ← 11

•priority \leftarrow V[i]

•i ← i − 1

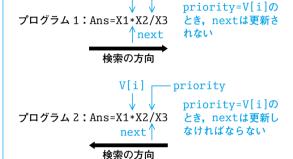
priority -

·return next

空欄 d には、現在の要素 V[i] が、これまで見つかった最大の優先順位 priority より高いかどうかを調べる条件式が入ります。

プログラム 1 は、代入文を先頭から順に調べていましたが、プログラム 2 では末尾から先頭に向かって調べていきます。したがって、V[i] の値が、priority と等しい場合は、V[i] のほうが優先順位が高くなります。

V[i]



priority $\leq V[i]$

という式が入ります。空欄 d は 1です。

空欄 $\mathbf{e}: [\mathbf{i} \leftarrow 1]$ とした場合,プログラム 1 は代入 文を先頭から順に 1 文字ずつ調べるので,繰返し処理 の回数は代入文の文字数と同じになります。

しかし、代入文の構文が正しければ、算術演算子は代入演算子"="より後ろにしか出てこないはずです。さらに、"="の直後も英字または数字しか認められないので、算術演算子が出てくるのは最低でも"="の2文字後以降になると考えられます。

「"="の2文字以降」の文字位置は、関数 Getposを用いて、

Getpos(S[], "=") + 2

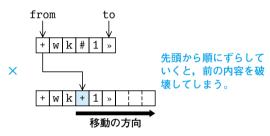
とすれば得ることができます。正解はエです。

空欄 f: プログラムの空欄の前後は次のとおりです。

プログラム3は、配列の一部(要素番号 fromから要素番号 toまで)を前後にずらすプログラムです。moveの値が正の場合は後ろにずらし、負の場合は前にずらします。

空欄 f は,move の値が正の場合に,配列の一部を 1 文字ずつ後ろにずらす処理です。

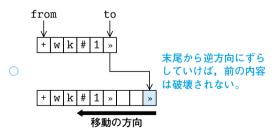
このとき,配列を先頭から移動させると,配列の元の要素を破壊してしまうので注意が必要です。



配列を末尾からずらしていけば、このような問題は 起こりません。そのためには、次の繰返し処理

- \cdot S[i + move] \leftarrow S[i]
- $\cdot V[i + move] \leftarrow V[i]$

の変数 i を、to から from まで、繰返しごとに l ず つ減らしていきます。



以上から、**空欄f**は **ウ**です。

空欄 q:プログラムの空欄の前後は次のとおりです。

```
move < 0

i: 9

·S[i+move] ← S[i]

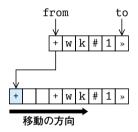
·V[i+move] ← V[i]
```

今度は、moveが負の場合に、配列の一部を前にずらします。

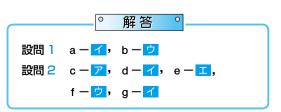
配列を前方向にずらす場合には、先頭から順に移動 させます。そのためには、次の繰返し処理

- \cdot S[i + move] \leftarrow S[i]
- $\cdot V[i + move] \leftarrow V[i]$

の変数iを、fromからtoまで、繰返しごとに1ず つ増やしていきます。



以上から、**空欄 f** は **イ** です。



次の問9から問13までの5問については、この中から1問を選択し、選択した問題については、答案用紙の選択欄の(選)をマークして解答してください。

なお、2問以上マークした場合には、はじめの1問について採点します。

8

次の C プログラムの説明及びプログラムを読んで、設問 1, 2 に答えよ。

〔プログラム 1 の説明〕

二つの整数 x, y (0 < x < y) を受け取り, x / y の値を 10 進小数として出力するプログラムである。

- (1) 関数 printRational の引数は、次のとおりである。ここで、引数の値に誤りはないものと する。
 - x: 分子を表す正の整数
 - v: 分母を表す正の整数

ただし、x/y は有限小数 (小数点以下の桁数が有限桁である小数) であり、循環小数 (小数部のある桁以降で、同じ数字の列が無限に繰り返される小数) ではないものとする。

- (2) 次の手順で x / y を 10 進小数として出力する。
 - ① "0."を出力する。
 - ② xが0になるまで、次の③, ④を繰り返す。
 - ③ xを10倍した値を yで割った商を出力する。
 - ④ xを10倍した値をyで割った余りを新たにxとする。

〔プログラム 1〕

```
(行番号)
```

```
1 #include <stdio.h>
```

2 void printRational(int, int);

putchar('\n');

```
3 void printRational(int x, int y) {
4    putchar('0');
5    putchar('.');
6    while (x > 0) {
7        putchar('0' + (x * 10 / y));
8        x = x * 10 % y;
9    }
```

設問 1

11 }

10

次の記述中の「ここれる正しい答えを、解答群の中から選べ。

- (1) プログラム1の行番号7では小数点以下の各桁の数字を出力している。この行を "putchar('0' + (x / y * 10));" に変えると a 。
- (2) printRational(3, 8) を実行した場合,行番号6の条件判定が2回目に行われるときの

xの値は b であり、プログラムが終了するまでに、行番号6の条件判定は c 回 行われる。

aに関する解答群

- ア 乗算が除算よりも先に実行されるが、正しい値が出力される
- ✓ 乗算が除算よりも先に実行され、正しい値が出力されない
- ウ 除算が乗算よりも先に実行されるが、正しい値が出力される
- 除算が乗算よりも先に実行され、正しい値が出力されない
- b, cに関する解答群

 7
 0
 1
 0
 2
 1
 3
 4

 5
 4
 0
 7
 5
 8
 0
 9

x/yが循環小数となる x と y を引数に指定して関数 printRational を実行した場合,ある桁以降で同じ数字の列を無限に繰り返し出力し続け,プログラムは終了しない。この繰り返し出力される同じ数字の列を循環節と呼ぶ。最初に現れる循環節を "["と"]"で囲んで出力するプログラムを作成した。

〔プログラム2の説明〕

- (1) 関数 recurringDecimal の引数は、次のとおりである。ここで、引数の値に誤りはないものとする。
 - x: 分子を表す正の整数
 - y: 分母を表す正の整数
- (2) x/yの値によって次のように場合分けを行い、それぞれ別の様式の小数点数を出力する。
 - ① 小数点以下 100 桁までに割り切れる場合小数点数をそのまま出力する。例えば、recurringDecimal(1, 8) を実行した場合、次のように出力する。

0.125

② 小数点以下 100 桁までの間に循環節がある場合 最初の循環節の直前までの小数点数を出力し、その後に循環節の数字の列を "["と"]"で 囲んで出力する。例えば、recurringDecimal(3, 22)を実行した場合、次のように出力する。

0.1[36]

③ その他の場合

小数点以下 100 桁までの小数点数を出力し、その後に "..." を続けて出力する。例えば、recurringDecimal (19, 131) を実行した場合、次のように出力する。

- $0.1450381679389312977099236641221374045801526717557251908396946\\ 564885496183206106870229007633587786259\dots$
- (3) 関数 recurringDecimal は、x/yの値によって出力様式を決める部分と小数点数を出力

する部分の二つに分かれている。

- (4) x/yの値によって出力様式を決める手順は、次のとおりである。
 - ① 大きさ 100 の配列 xHistory と変数 ri を用意する。
 - ② ri を 0 とする。
 - ③ xHistory[ri]にxを格納し、riを1増やす。
 - ④ xを10倍した値を yで割った余りを新たに x とする。
 - (5) xが0になった場合、出力様式は(2)の①とする。
 - ⑥ xと同じ値をもつ xHistory[i] ($0 \le i < ri$) があるかどうかを調べる。
 - ⑦ 同じ値をもつものがある場合、出力様式は (2) の②とする。このとき、 \mathbf{x}/\mathbf{y} の値の小数 点以下第 $\mathbf{i}+\mathbf{1}$ 位から第 $\mathbf{r}\mathbf{i}$ 位までの数字の列が最初の循環節となる。
 - ⑧ 同じ値をもつものがない場合, ri が 100 以上であれば出力様式は (2) の③とする。そうでなければ、③に戻る。

(プログラム2)

```
#include <stdio.h>
#define DIGITMAX 100 /* 出力する小数点以下の最大桁数 */
void recurringDecimal(int, int);
void recurringDecimal(int x, int y) {
    int xHistory[DIGITMAX];
    int i, ri = 0, startRepeat = -1;
   /* 出力様式の決定 */
   while ((x > 0) \&\& (ri < DIGITMAX) \&\& ( d ))  {
       xHistory[ri] = x;
       ri++;
       x = x * 10 % y;
       for (i = 0; e ; i++) {
           if (xHistory[i] == x) {
               startRepeat = i;
           }
       }
    /* 小数点数の出力 */
   putchar('0');
   putchar('.');
   for (i = 0; i < ri; i++) {
       if ( f ) {
           putchar('[');
       putchar( 9 );
    if (startRepeat >= 0) {
```

```
putchar(']');
    } else {
        if ((ri >= DIGITMAX) \&\& (x > 0)) {
            putchar('.');
            putchar('.');
            putchar('.');
        }
    }
    putchar('\n');
}
```

d, eに関する解答群

```
7 i == 0
                  i < DIGITMAX
ヷ iくri
                  I i >= 0

    ri > 0
```

startRepeat == -1 5 startRepeat >= 0

5 startRepeat > i

fに関する解答群

```
    i == startRepeat

  i == startRepeat + 1

💆 i == startRepeat - i 🔟 i < startRepeat
カ startRepeat >= 0
```

gに関する解答群

```
7 x * 10 / y
xHistory[i] * 10 / y

    xHistory[ri] * 10 / y

xHistory[startRepeat] * 10 / y
7 '0' + x * 10 / y

'0' + xHistory[i] * 10 / y

'0' + xHistory[ri] * 10 / y
   '0' + xHistory[startRepeat] * 10 / y
```

分数を小数に変換する C プログラムの問題です。C 言語の文法よりは、小数を出力するための数学的 なアルゴリズムの理解のほうが問題を解く上で重要です。

設問 1 アルゴリズムについては,3 / 8 のような実際の例で考えてみるとわかりやすいでしょう。

設問2 出力形式をどのような条件で判別しているか、プログラムから読み取ります。

設問 1 プログラムのトレース

空欄 a: プログラム 1 の行番号 7 "putchar('0' + (x * 10 / y));" は, x を 10 倍した値を y で割り、その商の値(x * 10 / y)を文字コードに変換して出力します。

数値 0 の文字コードは '0' と表せるので、「'0' 十値」で、その値に対応する文字コードを表すよ。



この行の「x * 10 / y」の部分を「x / y * 10」に変えると、演算結果はどうなるでしょうか。

除算 (/) が乗算 (*) より先に実行されるように なるのはすぐわかりますね。また、変数 x と変数 y はどちらも整数 (int) なので、x / y の結果も小数点以下は切り捨てられ、整数値になります。

さらに、 $\mathbf{x} < \mathbf{y}$ なので、 \mathbf{x} / \mathbf{y} は必ず $\mathbf{0}$ になり、 $[\mathbf{x} / \mathbf{y} * \mathbf{10}]$ は常に $\mathbf{0}$ になってしまいます。

この結果は当然正しい値とはいえないので、空欄 a には 工の「除算が乗算よりも先に実行され、正しい 値が出力されない」が入ります。

空欄 b, c: 繰返しごとの x, y 及び出力値の値の変化をトレースすると,次のようになります。

回	х	У	出力値
1	3	8	3 * 10 / 8 = 3 余り6
2	6	8	V 6 * 10 / 8 = 7 余り4
3	4	8	V
4	0	8	

以上のように、2回目の条件判定が行われるときのxの値は6になります。また、条件判定は、最後にxの値が0になり、x>0が偽になったときを含めて、4回行われます。

空欄 b は 手 、空欄 c は オ です。

設問2 プログラムの完成

空欄 d:空欄の前後は次のとおりです。

プログラムは、この部分で小数の出力様式を決定します。出力様式には3種類あり、それぞれ次のように判断します。

- ① x = 0 になる場合→循環小数ではないので小数をそのまま出力する (例: 0.125)。
- ② x と同じ値をもつ xHistory[i] が見つかった場合→循環小数とみなし、循環節を "[" と "]" で囲んで出力する (例: 0.1[36])。
- ③ x / y が 100 桁以内で割り切れない場合→小数点 以下 100 桁まで出力し、その後に "..." を出力す る。

プログラムは while 文の繰返し処理で上記①~③のどれに該当するかを調べ、判明したら繰返しを終了します。言い換えると、①~③のどれかが判明した時点で、while 文の条件判定が偽になるということです。

while 文の条件式は、次のように3つの条件式を"8.8" (かつ) で接続したものです。

(x > 0) && (ri < DIGITMAX) && (d)

この3つの条件式が、①~③の出力様式に対応していると考えられます。

条件式 [x > 0] は, x = 0 のとき偽になるため, 出力様式①かどうかを判定します。

また、 \mathbf{x}/\mathbf{y} が 100 桁以内で割り切れない場合、変数 \mathbf{ri} の値が 100 以上になるので、条件式「 \mathbf{ri} く $\mathbf{DIGIMAX}$ 」は、出力様式③かどうかを判定します。

したがって**空欄 d** は、出力様式②かどうかを判定する条件式と考えられます。

出力様式②の場合は、次の

```
if (xHistory[i] == x) {
    startRepeat = i;
}
```

が実行され、変数 startRepeatの値が 0以上に更新されます。その場合は繰返しは終了です。変数 startRepeatが初期値-1のままなら、繰返しは続行します。以上から、空欄 d の条件式は

```
startRepeat == -1
```

が適当です。**空欄 d** は **‡** です。

空欄 e:空欄の前後は次のとおりです。

```
for (i = 0;  e   ; i++) {
   if (xHistory[i] == x) {
     startRepeat = i;
   }
}
```

この for 文では、配列 xHistory に格納されている値を順に調べて、x と等しいかどうかを判定します。

```
if (xHistory[i] == x)
```

配列 xHistory には, xHistory[0] から xHistory[ri-1] に値が格納されているので, iの値は0以上ri未満になります。したがって, iの値がri未満の間, 繰返しを継続します。

```
for (i = 0; <u>i < ri</u>; i++) {
以上から、空欄eは<mark>う</mark>です。
```

空欄 f:空欄の前後は次のとおりです。

空欄fの条件式が真になると、記号"["を出力します。これは、循環小数の開始記号なので、変数iが循環小数の開始桁(startRepeat)になったことを示します。

```
if (i == startRepeat) {
   putchar('[');
}
```

以上から,**空欄f**は アです。

空欄 g: 小数点以下の数を出力する処理です。各桁のxの値は、すでに配列xHistoryに格納されているので、xHistory[i] * 10 / yを計算し、その値を文字コードに変換して出力します。

したがって**空欄 q** は.

'0' + xHistory[i] * 10 / y

が適切です。正解はカです。

○ 解答 ○ 設問 1 a - エ, b - 丰, c - オ 設問 2 d - 丰, e - ウ, f - ア, g - カ

$oxed{ extbf{1}}$ 次の COBOL プログラムの説明及びプログラムを読んで,設問 1,2 に答えよ。

(プログラムの説明)

受験の申込みを登録した申込ファイルから, 受験区分別に申込者の人数を集計し, 集計表を印字するプログラムである。

(1) 申込ファイルは**図 1** に示すレコード様式の順ファイルである。

申込番号	受験区分		
	試験区分	開催地区分	
5 桁	1 桁	2 桁	

図1 申込ファイルのレコード様式

- ① 受験の申込み1件に対して、1件のレコードが作成され、5桁の申込番号が付与される。
- ② 受験区分は、試験区分と開催地区分から構成される。
- ③ 試験区分は、試験内容に対応付けた A~Hのいずれか1文字である。
- ④ 開催地区分は、開催地に対応付けた01~20のいずれかの数字である。
- ⑤ 各受験区分の申込者数は,999人以下である。
- ⑥ 申込ファイルの内容には、誤りはないものとする。
- (2) 集計表の印字例は、図2のとおりである。申込者がいない受験区分は、印字しない。

TOTAL
35
120
54
:
79

図2 集計表の印字例

(プログラム)

```
(行番号)
```

- 1 DATA DIVISION.
- 2 FILE SECTION.
- 3 FD TEST-APPLIC-FILE.
- 4 01 TEST-APPLIC-REC.
- 5 02 FILLER PIC X(05).
- 6 02 TEST-M.
- 7 03 TEST-CATEG-M PIC X(01).
- 8 03 TEST-PLACE-M PIC 9(02).
- 9 FD PRINT-TEST-FILE.
- 10 01 PRINT-REC.
- 11 02 PRINT-TEST-REC.
- 12 03 TEST-CATEG-S PIC X(01).
- 13 03 TEST-PLACE-S PIC 9(02).
- 14 02 FILLER PIC X(10).
- 15 02 PRINT-S PIC ZZ9.
- 16 WORKING-STORAGE SECTION.
- 17 01 FILE-END PIC X(01) VALUE "N".
- 18 01 LOOP1 PIC 9(01).
- 19 01 LOOP2 PIC 9(02).

```
20
   01
      TEST-NO
                        PIC 9(01).
21
   01 TEST-W1.
2.2.
       02 TEST-W2
                        PIC X(08) VALUE "ABCDEFGH".
       02 REDEFINES TEST-W2.
23
           03 TEST-W3 PIC X(01) OCCURS 8 INDEXED BY TEST-IDX.
24
25
   01 SUM-WK1.
       02 OCCURS 8.
2.6
27
           03 SUM-WK PIC 9(03) OCCURS 20 VALUE ZERO.
                        PIC X(16) VALUE "SEGMENT TOTAL'.
28
   01 HEADER
   PROCEDURE DIVISION.
29
   MAIN-PROC.
30
       OPEN INPUT TEST-APPLIC-FILE OUTPUT PRINT-TEST-FILE.
31
32
       PERFORM SUM-PROC UNTIL FILE-END = "Y".
33
       PERFORM PRINT-PROC.
       CLOSE TEST-APPLIC-FILE PRINT-TEST-FILE.
34
       STOP RUN.
35
36 SUM-PROC.
37
       READ TEST-APPLIC-FILE
38
           AT END
              MOVE "Y" TO FILE-END
39
40
           NOT AT END
41
42
               SEARCH
43
                  WHEN TEST-CATEG-M = TEST-W3(TEST-IDX)
44
                      SET TEST-NO TO TEST-IDX
45
               END-SEARCH
46
               ADD 1 TO SUM-WK(TEST-NO TEST-PLACE-M)
47
       END-READ.
48 PRINT-PROC.
49
       WRITE PRINT-REC FROM HEADER AFTER PAGE.
50
       PERFORM VARYING LOOP1 FROM 1 BY 1 UNTIL LOOP1 > 8
51
           PERFORM VARYING LOOP2 FROM 1 BY 1 UNTIL LOOP2 > 20
                                 NOT = 0 THEN
52
                     С
53
                  MOVE SPACE TO PRINT-REC
54
                  MOVE TEST-W3(LOOP1) TO TEST-CATEG-S
55
                  MOVE LOOP2 TO TEST-PLACE-S
                  MOVE c
                                                TO PRINT-S
56
57
                  WRITE PRINT-REC AFTER 1
58
               END-TF
59
           END-PERFORM
60
       END-PERFORM.
         プログラムの に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。
aに関する解答群
  MOVE 1 TO TEST-IDX
                                      MOVE 1 TO TEST-NO
```

D MOVE TEST-IDX TO TEST-NO エ SET TEST-IDX TO 1 SET TEST-IDX TO TEST-CATEG-S 力 SET TEST-IDX TO TEST-NO b に関する解答群 ア SUM-WK イ TEST-IDX ウ TEST-NO エ TEST-W1 オ TEST-W2 カ TEST-W3					
▼ SUM-WK TEST-IDX TEST-NO)
	b に関す	する解答群			
▼ TEST-W1	ア	SUM-WK	✓ TEST-IDX	<pre>TEST-NO</pre>	
	I	TEST-W1	₹ TEST-W2	カ TEST-W3	
c に関する解答群 プ SUM-WK(LOOP1 LOOP2)	アウ	SUM-WK(LOOP1 LOOP2) SUM-WK(TEST-CATEG-M	TEST-NO)	SUM-WK(TEST-NO TEST-PLA	
設問	設問 🤈	集計表における受験	区分の印字を申込者	数の多い順になるようにプロ	グラムを
変更したい。表 1 に示すプログラムの変更内容の に入れる正しい		変更したい。表1ほ	ニ示すプログラムの変	変更内容の に入れ	る正しい
答えを,解答群の中から選べ。ここで, c には設問1の正しい答えが入っているも	答えを,	解答群の中から選べ。	ここで、c にに	は設問1の正しい答えが入っ	ているも
のとする。	のとする	3 .			
表 1 プログラムの変更内容			表 1 プログラムの変	更内容	

処置	変更内容		
行番号2と3	SD TEST-SORT-FILE.		
の間に追加	01 SORT-REC.		
	02 SORT-TEST-REC PIC X(03).		
	02 SORT-S PIC 9(03).		
	FD TEST-SUM-FILE.		
	01 SUM-REC.		
	02 SUM-TEST-REC.		
	03 TEST-CATEG-S PIC X(01).		
	03 TEST-PLACE-S PIC 9(02).		
	02 SUM-S PIC 9(03).		
行番号48~	PRINT-PROC.		
60 を変更	OPEN OUTPUT TEST-SUM-FILE.		
	PERFORM VARYING LOOP1 FROM 1 BY 1 UNTIL LOOP1 > 8		
	PERFORM VARYING LOOP2 FROM 1 BY 1 UNTIL LOOP2 > 20		
	IF c NOT = 0 THEN		
	MOVE TEST-W3(LOOP1) TO TEST-CATEG-S OF SUM-REC		
	MOVE LOOP2 TO TEST-PLACE-S OF SUM-REC		
	MOVE TO SUM-S		
	WRITE SUM-REC		
	END-IF		
	END-PERFORM		
	END-PERFORM.		
	CLOSE TEST-SUM-FILE.		
	OPEN INPUT TEST-SUM-FILE.		
	SORT TEST-SORT-FILE d		
	INPUT PROCEDURE IS IN-PROC		

```
OUTPUT PROCEDURE IS OUT-PROC.
   CLOSE TEST-SUM-FILE.
IN-PROC.
   MOVE "N" TO FILE-END.
   PERFORM UNTIL FILE-END = "Y"
        READ TEST-SUM-FILE
            AT END
                MOVE "Y" TO FILE-END
            NOT AT END
                MOVE SUM-TEST-REC TO SORT-TEST-REC
                MOVE SUM-S TO SORT-S
                             е
        END-READ
   END-PERFORM.
OUT-PROC.
   WRITE PRINT-REC FROM HEADER AFTER PAGE.
   MOVE "N" TO FILE-END.
   PERFORM UNTIL FILE-END = "Y"
                    f
            AT END
                MOVE "Y" TO FILE-END
            NOT AT END
                MOVE SPACE TO PRINT-REC
                MOVE SORT-TEST-REC TO PRINT-TEST-REC
                MOVE SORT-S TO PRINT-S
                WRITE PRINT-REC AFTER 1
   END-PERFORM.
```

dに関する解答群

- ASCENDING KEY SORT-S
- ASCENDING KEY SORT-TEST-REC
- DESCENDING KEY SORT-S
- DESCENDING KEY SORT-TEST-REC

e~gに関する解答群

- Z END-READ
- ✓ END-RETURN
- READ TEST-SORT-FILE
- READ TEST-SUM-FILE
- RELEASE SORT-REC
- RELEASE SUM-REC
- RETURN TEST-SORT-FILE
- Z RETURN TEST-SUM-FILE

間10 等等後のカギ

COBOL プログラムによる逐次検索処理と、整列処理の問題です。

設問 1 逐次検索処理を行う SEARCH 文の構文が問われます。

設問 2 整列処理を行う SORT 文の構文と、入力処理、出力処理の方法が問われます。とくに SORT

文はよく出題されるので、きちんと理解しておきましょう。

設問 1 プログラムの完成

空欄 a, b:空欄の前後は次のとおりです。

36 SUM-PROC. 37 READ TEST-APPLIC-FILE 38 AT END 39 MOVE "Y" TO FILE-END 40 NOT AT END 41 42. SEARCH h 43 WHEN TEST-CATEG-M = TEST-W3 (TE ST-TDX) SET TEST-NO TO TEST-IDX 44 45 **END-SEARCH** 46 ADD 1 TO SUM-WK(TEST-NO TEST-PLA CE-M) 47 END-READ.

SUM-PROCは、申込ファイル TEST-APPLIC-FILEから 1 レコード読み込み、読み込んだレコードの受験区分に応じて、表 SUM-WK の該当する項目に 1を加える処理です。

行番号 42 で、SEARCH 文が使われています。 SEARCH 文は、表の中を先頭から順に検索し、指定した条件に適合する要素位置に指標をセットします。

● SEARCH 文

 SET 指標 TO 初期値 …①

 SEARCH 表 ……②

 WHEN 条件 ……③

 処理 ……④

 END-SEARCH

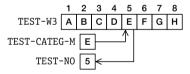
 ①指標を初期化しておきます。

- ②値を検索する表を指定します。指定する表は WORKING-STORAGE SECTIONで、あらかじめ 「INDEXED BY 指標名」のように指標を定義して おきます。
- ③検索条件を指定します。
- ④検索条件が成立したときに実行する処理を指定 します。

行番号 43, 44 で,

WHEN TEST-CATEG-M = TEST-W3(TEST-IDX)
SET TEST-NO TO TEST-IDX

のように実行していることから、この SEARCH 文では、 読み込んだレコードの試験区分(TEST-CATEG-M) を表 TEST-W3 から検索し、見つかった要素の要素番 号を TEST-NO に設定していると考えられます。



空欄 a に入るのは、指標を初期化する処理です。表 TEST-W3 の指標は、行番号 24 で「INDEXED BY TEST-IDX」のように定義されています。表 TEST-W3 は先頭から検索するので、TEST-IDX は 1 に初期化します。したがって空欄 a に入る処理は、

SET TEST-IDX TO 1

となります。空欄 a は エ です。

また、**空欄 b** には、試験区分を検索する表 TEST-W3 が入ります。**空欄 b** は<mark>カ</mark>です。

SET TEST-IDX TO 1
SEARCH TEST-W3

WHEN TEST-CATEG-M = TEST-W3(TEST-IDX)
SET TEST-NO TO TEST-IDX

END-SEARCH

集計結果は、二次元の表 SUM-WKに、次の形式で格納されます。

	1	2	•••	20
Α	SUM-WK(1 1)	SUM-WK(1 2)		SUM-WK(1 20)
В	SUM-WK(2 1)	SUM-WK(2 2)		SUM-WK(2 20)
፥	:	:	:	:
Н	SUM-WK(8 1)	SUM-WK(8 2)		SUM-WK(8 20)

PRINT-PROC では、この表の値を 2 重ループで出力します。外側のループでは L00P1 が $1\sim8$ まで、内側のループでは L00P2 が $1\sim20$ まで 1 ずつ増えていくので、表 SUM-WK の該当する項目は、

SUM-WK(LOOP1 LOOP2)

のように指定します。**空欄 c** は ア です。

設問2 プログラムの変更

空欄 d:空欄の前後は次のとおりです。

SORT TEST-SORT-FILE d

INPUT PROCEDURE IS IN-PROC

OUTPUT PROCEDURE IS IN-PROCOUTPUT PROCEDURE IS OUT-PROCOUTPUT.

集計内容を整列するために、SORT文が使われています。SORT文の内容は次のようになります。

● SORT 文

SORT 整列ファイル ①
並び順 KEY キー項目 … ②
INPUT PROCEDURE 入力処理 … ③
OUTPUT PROCEDURE 出力処理 … ④

- ①整列ファイルを指定。整列ファイルは FILE SECTION で「SD ファイル名.」のように定義 します。
- ②整列の基準になるキー項目と並び順を指定しま す。並び順は,昇順なら「ASCENDING」,降順 なら「DESCENDING」を指定します。
- ③整列する前に実行する処理を指定します。
- 4整列されたデータを出力する処理を指定します。

空欄 d には、並び順とキー項目を指定します。ここでは申込者数の多い順に整列するので、並び順は「DESCENDING」になります。

また、SORT-RECにはSORT-TEST-RECと

SORT-S の 2 つの項目がありますが,このうち申込者数は SORT-S に格納されます。

したがって**空欄 d** には.

DESCENDING KEY SORT-S

が入ります。**空欄 d** は ウ です。

空欄 e:空欄の前後は次のとおりです。

READ TEST-SUM-FILE

AT END

MOVE "Y" TO FILE-END

NOT AT END

MOVE SUM-TEST-REC TO SORT-TEST-REC

MOVE SUM-S TO SORT-S

E

END-READ

プログラムは、ファイルを整列する前に実行する入力処理の一部です。集計結果を書き込んだTEST-SUM-FILEから、READ文でデータを1件ずつ読み込み、整列レコードSORT-RECに転記しています。1件分のレコードを転記したら、RELEASE文を使って次のように整列ファイルに出力します。

RELEASE 整列レコード

以上から、**空欄e**には<mark>す</mark>の「RELEASE SORT-REC」が入ります。

空欄 f, q:空欄の前後は次のとおりです。

MOVE "N" TO FILE-END.

PERFORM UNTIL FILE-END = "Y"

f

AT END

MOVE "Y" TO FILE-END

NOT AT END

MOVE SPACE TO PRINT-REC

MOVE SORT-TEST-REC TO PRINT-TEST-REC

MOVE SORT-S TO PRINT-S

WRITE PRINT-REC AFTER 1

g

END-PERFORM.

プログラムは,整列したファイルからデータを指定 した順に出力する処理の一部です。 整列ファイルからレコードを読み出すときは、 READ 文ではなく RETURN 文を使います。

RETURN 整列ファイル

END-RETURN

RETURN 文で、整列順にレコードが読み出されるので、それに処理を加えて WRITE 文で出力します。

以上から、空欄fには * の「RETURN TEST-

SORT-FILE」,空欄gには<mark>イ</mark>の「END-RETURN」 が入ります。

解答

設問 1 a - エ, b - カ, c - ア

設問2 dーウ, eーオ, fー丰,

g — 📶



い。)

】 次の Java プログラムの説明及びプログラムを読んで、設問 1,2 に答えよ。 (Java プログラムで使用する API の説明は、この冊子の末尾を参照してくださ

(プログラムの説明)

名前及び住所からなる住所録のエントリの追加,削除及び検索を行う住所録管理プログラムであり、次のクラスからなる。

- (1) クラス Name は、姓及び名をそれぞれ文字列で保持する。
- (2) クラス Address は、郵便番号及び住所を保持する。郵便番号は、上位3桁と下位4桁をそれぞれ int 型の整数で保持する。住所は、文字列で保持する。
- (3) クラス AddressBook は、住所録である。入れ子クラス AddressBook. Entry は、住所録のエントリであり、Name と Addressのインスタンスを保持する。クラス AddressBook は、エントリを追加及び削除するメソッドをもつ。

クラス Name, Address, 及び AddressBook. Entry のインスタンスは、検索可能である。 検索処理を支援するために、次のインタフェースを定義する。

- (1) インタフェース SearchCriteria は、検索条件を示すデータ型であり、メソッドをもたない。
- (2) インタフェース Searchable は、これを実装するクラスが検索条件を与えて検索可能であることを示す。検索するときは、メソッド meets を呼び出す。

クラス Name 及び Address は、それぞれ入れ子クラス Criteria を定義し、その Criteria を検索条件とするインタフェース Searchable を実装する。

- (1) 入れ子クラス Name. Criteria は、引数 familyName 及び givenName でそれぞれ姓及び 名を検索条件として指定する。検索条件に含めないときは、null を指定する。
- (2) クラス Name は、インタフェース Searchable を実装する。メソッド meets は、引数で与えられた criteria で実装されたメソッドを呼び出し、このクラスのインスタンスが検索条件に合致するかどうか調べる。
- (3) 入れ子クラス Address. Criteria は、引数 postalCode3、postalCode4 及び addr でそれぞれ郵便番号の上位3桁、下位4桁及び住所を検索条件として指定する。検索条件に 含めないときは、postalCode3 及び postalCode4 は負の値、addr は null を指定する。 住所については、部分文字列が一致する場合も合致しているとみなす。例えば、"京都" は "東京都" の部分文字列なので、合致するとみなす。

(4) クラス Address は、インタフェース Searchable を実装する。メソッド meets は、引数 で与えられた criteria で実装されたメソッドを呼び出し、このクラスのインスタンスが検 索条件に合致するかどうか調べる。

クラス AddressBook のメソッド meetsAnyOf は、引数で与えられたインタフェース SearchCriteria のどれかに合致するエントリの集合を返す。メソッド meetsAllOf は、引数 で与えられた SearchCriteria の全てに合致するエントリの集合を返す。

入れ子クラス AddressBook. Entry は、インタフェース Searchable を実装する。メソッ ド meets は、引数で与えられた SearchCriteria の具体的な型によって、name 又は addr の メソッド meets を呼び出し、この AddressBook. Entry のインスタンスが引数で指定された検 索条件に合致するかどうか調べる。

なお、クラス Name, Address, AddressBook. Entry は、インタフェース Set で使用でき るように、クラス Object のメソッド equals 及び hashCode を上書きしているものとする。 また、各コンストラクタ及びメソッドの引数は正しいものとする。

クラス Test は、この住所録プログラムのテストプログラムである。メソッド main を実行す ると,次の結果が得られた。

```
[技術 太郎: 〒 225-1234 横浜市青葉区, 試験 一朗: 〒 980-9876 仙台市青葉区, 情報
太郎: 〒 102-4567 東京都千代田区 ]
[技術 太郎: 〒 225-1234 横浜市青葉区]
```

図 1 テストプログラムの実行結果

〔プログラム 1〕

```
public class Name implements Searchable<Name.Criteria> {
  private final String familyName, givenName;
   public static class Criteria implements
      private final String familyName, givenName;
      public Criteria(String familyName, String givenName) {
         this.familyName = familyName;
         this.givenName = givenName;
      private boolean areMetBy(Name name) {
         return (familyName == null
                 | name.familyName.equals(familyName))
             && (givenName == null
                 || name.givenName.equals(givenName));
      }
   public Name(String familyName, String givenName) {
      this.familyName = familyName;
```

```
this.givenName = givenName;
}

public String getFamilyName() { return familyName; }

public String getGivenName() { return givenName; }

public boolean meets(Criteria criteria) {
    return criteria.areMetBy(this);
}

public String toString() {
    return familyName + " " + givenName;
}
```

〔プログラム2〕

```
public class Address implements Searchable<Address.Criteria> {
  private final int postalCode3, postalCode4;
  private final String addr;
  public static class Criteria implements SearchCriteria {
      private final int postalCode3, postalCode4;
     private final String addr;
     public Criteria(int postalCode3, int postalCode4,
                      String addr) {
         this.postalCode3 = postalCode3;
         this.postalCode4 = postalCode4;
         this.addr = addr;
     private boolean areMetBy(Address address) {
         return (postalCode3 < 0
                 || postalCode3 == address.postalCode3)
             && (postalCode4 < 0
                 || postalCode4 == address.postalCode4)
             && (addr == null
                 | address.addr.contains(addr));
      }
   }
  public Address(int postalCode3, int postalCode4, String addr) {
      this.postalCode3 = postalCode3;
      this.postalCode4 = postalCode4;
      this.addr = addr:
   }
```

```
public boolean meets(Criteria criteria) {
      return criteria.areMetBy(this);
   public String toString() {
      return String.format(" 7 %03d-%04d %s",
                           postalCode3, postalCode4, addr);
   }
}
```

(プログラム3)

```
import java.util.HashSet;
import java.util.Set;
public class AddressBook {
   private Set<Entry> book = new HashSet<Entry>();
   public void add(Name name, Address addr) {
      book.add(new Entry(name, addr));
   }
   public void remove(Entry entry) { book.remove(entry); }
   public Set<Entry> meetsAnyOf(SearchCriteria... criteria) {
      Set<Entry> result = new HashSet<Entry>();
      for (SearchCriteria sc : criteria) {
         for (Entry entry : book) {
            if (entry.meets(sc))
                  b
         }
      return result;
   }
   public Set<Entry> meetsAllOf(SearchCriteria... criteria) {
      Set<Entry> result = new HashSet<Entry>(book);
      for (Entry entry : book) {
         for (SearchCriteria sc : criteria) {
            if (!entry.meets(sc)) {
                  С
                break;
         }
      return result;
   }
```

```
public static class Entry implements
                          Searchable<SearchCriteria> {
     private final Name name;
     private final Address addr;
     public Entry(Name name, Address addr) {
        this.name = name;
        this.addr = addr;
     }
     public Name getName() { return name; }
     public Address getAddress() { return addr; }
     if (criteria instanceof Name.Criteria)
           return name.meets((Name.Criteria) criteria);
        if (criteria instanceof e )
           return addr.meets(( e ) criteria);
        return false;
     }
     public String toString() { return name + ": " + addr; }
  }
}
〔プログラム 4〕
public interface SearchCriteria {
}
〔プログラム5〕
public interface Searchable<T extends SearchCriteria> {
  public boolean meets(T criteria);
}
(プログラム 6)
public class Test{
  public static void main(String[] args) {
     AddressBook addrbook = new AddressBook();
     addrbook.add(new Name("情報", "太郎"),
                 new Address(102, 4567, "東京都千代田区"));
     addrbook.add(new Name("情報", "花子"),
                 new Address(102, 4567, "東京都千代田区"));
     addrbook.add(new Name("技術", "太郎"),
```

```
new Address(225, 1234, "横浜市青葉区"));
     addrbook.add(new Name("試験", "一朗"),
                  new Address(980, 9876, "仙台市青葉区"));
     System.out.println(addrbook.meetsAnyOf(
             new Name.Criteria(null, "太郎"),
             new Address.Criteria(-1, -1, "青葉区")));
     System.out.println(addrbook.meetsAllOf(
             new Name.Criteria(null, "太郎"),
             new Address.Criteria(-1, -1, "青葉区")));
  }
}
```

プログラム中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

a に関する解答群

- SearchCriteria
- SearchCriteria<Name>
- SearchCriteria<String>
- Searchable
- Searchable<Name>
- Searchable < String >

b, cに関する解答群

- book.add(entry)
- book.add(sc)
- book.remove(entry)
- book.remove(sc)
- result.add(entry)
- p result.add(sc)
- result.remove(entry)
- result.remove(sc)

d. e に関する解答群

- 7 Address.Criteria
- Criteria
- Entry.Criteria
- Name.Criteria
- SearchCriteria
- クラス Test において、住所録 addrbook に登録されている全エントリを取得 設問 🤈 する方法として正しい答えを、解答群の中から二つ選べ。ここで、プログラム

には、正しい答えが入っているものとする。 中の

解答群

- addrbook.meetsAllOf(new Name.Criteria("", ""))
- addrbook.meetsAllOf(new Name.Criteria(null, null))
- addrbook.meetsAllOf(null)
- addrbook.meetsAnyOf(new Name.Criteria("", ""))
- addrbook.meetsAnyOf(new Name.Criteria(null, null))
- addrbook.meetsAnyOf(null)

間11 気 午後のカギ

住所録からデータを検索する Java プログラムです。入れ子クラス、ジェネリクス、コレクション型、拡張 for 文など、Java 言語の特徴はひととおり押さえておきましょう。

設問 1 プログラムは、インタフェース SearchCriteria などを利用して、クラスの異なるインスタンスを共通のデータ型として扱えるようにしています。

設問 2 検索条件の指定方法については、〔プログラムの説明〕に記述があります。

設問 1 プログラムの完成

空欄 a:空欄の前後は次のとおりです。

空欄は、入れ子クラス Name. Criteria の定義の一部です。Name. Criteria は、名前を検索するための検索条件を指定するクラスです。

検索条件を表すクラスとしては、このName. Criteriaのほかに、住所を検索するためのAddress. Criteriaがあります。Address. Criteriaは、「プログラム2)で次のように定義されています。

public static class Criteria
 implements SearchCriteria {

インタフェース SearchCriteriaは、Name. Criteriaと Address. Criteriaを統一的に扱うために用意された、検索条件のデータ型です。したがって、Address. Criteriaと同様に、Name. Criteriaも SearchCriteriaを実装する必要があります。

以上から、**空欄 a** は ア です。

空欄 b:空欄の前後は次のとおりです。

```
for (Entry entry : book) {
    if (entry.meets(sc))
         b ;
}
return result;
}
```

クラス Address Book のメソッド meets Any Of は、引数に Search Criteria 型の検索条件を指定すると、その条件のどれかに合致するエントリの集合を返します。なお、引数が

meetsAnyOf(SearchCriteria... criteria)

のように定義されているので、SearchCriteria型 の引数を1個以上何個でも指定できます(可変長引数)。

空欄 b には,検索条件に合致したエントリが見つかったときの処理が入ります。

```
for (SearchCriteria sc : criteria) {…1
  for (Entry entry : book) { …2
    if (entry.meets(sc)) …3
        b ; …4
  }
}
```

- ①引数に指定された検索条件を1つずつ sc に格納。
- ② book 内のエントリを 1 つずつ entry に格納。
- ③エントリ entry が検索条件 sc に合致するかどう かを調べる。
- ④合致した場合の処理。

検索条件に一致したエントリentryは、検索結果の集合 resultに加えます。したがって空欄 b の処

理は、次のようになります。

result.add(entry)

以上から,**空欄b**は<u>オ</u>です。

空欄 c:空欄の前後は次のとおりです。

クラス AddressBook のメソッド meetsAllOf は、引数に SearchCriteria 型の検索条件を指定すると、指定した条件のすべてに合致するエントリの集合を返します。

検索結果の集合 result は.

result = new HashSet<Entry>(book);

のように初期化されており、bookの全エントリが登録されます。

ここから,条件に合致しないエントリを削除していけば、残ったエントリが目的の結果になります。

```
for (Entry entry : book) { ...1
  for (SearchCriteria sc : criteria) { ...2
    if (!entry.meets(sc)) { ...3
        c ; ...4
        break;
    }
}
```

- ① book 内のエントリを 1 つずつ entry に格納。
- ②引数に指定された検索条件を1つずつ sc に格納。
- ③エントリ entry が検索条件 sc に合致するかどう かを調べる。

④合致しなかった場合の処理。

空欄 c には、エントリ entry が検索条件 sc に合致しなかった場合、そのエントリを result から削除する処理が入ります。

result.remove(entry)

以上から, 空欄 c は 🛨 です。

空欄 d:空欄の前後は次のとおりです。

クラス Entry のメソッド meets は、エントリが 引数で与えられた検索条件 criteria に合致するか どうかを調べます。引数に指定される検索条件は、名前の検索条件(Name. Criteria)の場合と、住所の検索条件(Address. Criteria)の場合があります。 どちらが指定されてもいいように、引数のデータ型は両者に共通のインタフェース Search Criteria型にする必要があります。

public boolean meets(SearchCriteria criteria) {

以上から. **空欄 d** は オ です。

空欄 e: 引数に指定された検索条件が Name. Criteria 型だった場合は、エントリに含まれる名前 name が条件に合致するかどうかを調べるので、name.meets を呼び出します。

if (criteria instanceof Name.Criteria)
 return name.meets(

(Name.Criteria) criteria);

一方、引数に指定された検索条件がAddress. Criteria型だった場合は、エントリに含まれる住所 addr が条件に合致するかどうかを調べるので、addr.meetsを呼び出します。

if (criteria instanceof Address.Criteria)
 return addr.meets(

(Address.Criteria) criteria);

以上から、**空欄 e** は ア です。

設問2 検索条件の指定

解答群から、すべてのエントリに合致する検索条件を指定しているものを選びます。なお、引数に指定された検索条件が1つだけの場合、メソッド meetsAllOf とメソッド meetsAnyOf の結果は同じになります。

- × ア, I Name. Criteria ("", "") は, 姓と 名がどちらも O 文字のエントリを検索します。
- ○イ, 才 Name.Criteria(null, null)のように、姓と名にnullを指定した場合、Name.CriteriaのメソッドareMetByは

必ず true を返します。そのため、姓と名が何であってもすべてのエントリが条件に合致します。

× ウ, カ 検索条件が Search Criteria 型でなければ、メソッド entry. meets は falseを返すため、合致するエントリは 0 件になります。

以上から、すべてのエントリが合致するのは1, 1 の 2 つです。

解答

設問 1 a - ア, b - オ, c - 丰,

d — <mark>才, e — ア</mark>

設問2 1, 才

問 12 次のアセンブラプログラムの説明及びプログラムを読んで、設問 1, 2 に答えよ。

(プログラム 1 の説明)

除算を行う副プログラム DIV である。

(1) DIV は表1に示すレジスタを介して、被除数と除数を受け取り、商と剰余を返す。数値は全て32ビットの符号なし整数とし、除数は0でないものとする。

表 1 パラメタの受渡し方法

		上位語(上位 16 ビット)	下位語(下位 16 ビット)	
	被除数	GR1	GR2	
入力	除数	連続する 2 語に,上位 16 ビット,下位 16 ビットの順に格納し,上位語の7 ドレスを GR3 に設定		
出力	商	GR1	GR2	
щЛ	剰余	GR4	GR5	

(2) 副プログラム DIV から戻るとき, 汎用レジスタ GR6, GR7 の内容は元に戻す。

〔プログラム 1〕

DIV	START PUSH PUSH LD LD	0, GR6 0, GR7 GR6, GR1 GR7, GR2	; 減算を用いた 32 ビット除算
	LD	GR1,=#FFFF	; 商の初期化
	LD	GR2,=#FFFF	
LP	LD	GR4, GR6	
	LD	GR5, GR7	
	ADDL	GR2,=1	; 商のカウントアップ
	JOV	ADJ1	
	JUMP	CONT	
ADJ1		а	
CONT	SUBL	GR6,0,GR3	
	JOV	FIN	
	SUBL	GR7, 1, GR3	
		b	
	JUMP	LP	
ADJ2	SUBL	GR6,=1	
	JOV	FIN	
	JUMP	LP	
FIN	POP	GR7	
	POP	GR6	
	RET		
	END		

設問 プログラム 1 中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

aに関する解答群

 ✓
 ADDL
 GR1, 0, GR3
 ✓
 ADDL
 GR1, =1
 ✓
 ADDL
 GR2, 1, GR3

 I
 ADDL
 GR2, =1
 I
 ADDL
 GR4, 0, GR3
 I
 ADDL
 GR5, 1, GR3

b に関する解答群

JMIADJ2JMICONTDOVADJ2JOVCONTJPLADJ2DJPLCONT

設問 2 10 進表記で 0 ~ 99999 の値の整数を 32 ビット符号なし整数として与えたとき、 DIV を用いて 10 進数文字列に変換する副プログラム BTOD を異なるアルゴリズムで 2 種類作成した。プログラム 2 は 10 進表記の上位桁から求めるものであり、プログラム 3 は 10 進表記の下位桁から求めるものである。プログラム 2 , プログラム 3 中の に入れる正しい答えを、解答群の中から選べ。

- (1) BTOD は 32 ビット符号なし整数の上位語を GR1 に、下位語を GR2 に、変換結果を格納する 領域の先頭アドレスを GR3 に設定して呼び出される。
- (2) 変換後の10進数文字列は5語の領域に格納される。ただし,5桁に満たない場合は上位桁に"0"

が補われる。対象数値が16進表記で0000054Dの場合の実行結果を、次に示す。

GR1
$$0000$$
 (GR3) \rightarrow 0000 (GR3) \rightarrow (GR3) \rightarrow 0000 (

(3) 副プログラム BTOD から戻るとき、汎用レジスタ $GR1 \sim GR7$ の内容は元に戻す。

〔プログラム2〕

```
BTOD
         START
         RPUSH
         LD
                 GR6, GR3
         LAD
                 GR7, 4, GR3
         LAD
                 GR3, UDAT
                                      ; 除数の初期設定
_{
m LP}
         CALL
                 DIV
                           , = '0'
         0R
                     С
         ST
                           , 0, GR6
                                     ; 10 進数字 1 文字格納
                     С
         CPL
                 GR6, GR7
         JZE
                 FIN
         LAD
                 GR6, 1, GR6
         LD
                 GR1, GR4
                                      ; 被除数の再設定
         LD
                 GR2, GR5
                        d
         JUMP
                 LP
FIN
         RP0P
         RET
UDAT
         DC
                 0
                 10000
         DC
         DC
         DC
                 1000
         DC
                 0
         DC
                 100
         DC
                 0
         DC
                 10
         DC
                 0
         DC
                 1
         END
```

〔プログラム3〕

```
BTOD
          START
          RPUSH
          LAD
                   GR6, 4, GR3
          LD
                   GR7, GR3
                   GR3, DAT
          LAD
_{
m LP}
          CALL
                   DIV
          0R
                              , = '0'
          ST
                             , 0, GR6
                       е
          CPL
                   GR6, GR7
          JZE
                   FIN
```

LAD GR6,-1,GR6
JUMP LP
FIN RPOP
RET
DAT DC 0
DC f
END

d に関する解答群

 7
 LAD GR3,1,GR3
 ✓ LAD GR3,2,GR3
 ✓ LAD GR7,1,GR7

 I
 LAD GR7,2,GR7
 ✓ LD GR3,1,GR3
 ✓ LD GR3,2,GR3

 I
 LD GR7,1,GR7
 ✓ LD GR7,2,GR7

fに関する解答群

□ 12 電子後のカギ

32 ビット整数の除算を行うプログラムと、それを使って整数を 10 進数文字列に変換するプログラムです。アルゴリズムを理解することが、問題を解く鍵となります。

設問 1 32 ビットの整数を上位と下位に分けて格納しているため、桁上がりや桁下がりが発生した場合には調整が必要です。

設問 2 どちらも除算を使って 10 進数の桁を 1 桁ずつ取り出しますが、一方は商を取り出し、もう一方は剰余を取り出します。

設問 **1** 32 ビットの除算

空欄 a:空欄の前後は次のとおりです。

ADDL GR2,=1
JOV ADJ1
JUMP CONT
ADJ1 a

商を格納するレジスタに、1を加算する処理です。 プログラムは被除数から除数を減じていき、減じた 回数をカウントして商とします。また、残った被除数 が剰余になります。

商は上位 16 ビットが GR1 に、下位 16 ビットが GR2 に格納されています。まず $\lceil ADDL \mid GR2, =1 \rceil$ で、下位

16 ビットに1を加えます。この結果、オーバフローがなければ加算処理は終了です(ラベル CONT に分岐)。

オーバフローが生じた場合には、上位 16 ビットに桁上がりの 1 を加算します。



プログラムは「JOV ADJ1」でオーバフローを検知し、ラベル ADJ1に分岐するので、分岐先の空欄aで、商の上位 16 ビットが格納されている GR1に 1 を加算します。

ADDL GR1.=1

以上から, 空欄 a は 1です。

空欄 b:空欄の前後は次のとおりです。

CONT	SUBL	GR6, 0, GR3
	JOV	FIN
CONT	SUBL	GR6, 0, GR3
	JOV	FIN
	SUBL	GR7, 1, GR3
		b
	JUMP	LP
ADJ2	SUBL	GR6, =1
	JOV	FIN

この部分は、32 ビットの被除数から、32 ビットの除数を引き算する処理です。被除数の上位 16 ビットは GR6 に、下位 16 ビットは GR7 に格納されています。また GR3 には、除数の上位 16 ビットが格納されているメモリのアドレスが入っています。

まず、「SUBL GR6, 0, GR3」で、被除数の上位16ビットから、除数の上位16ビットを引き算します。

このとき、オーバフローが生じる場合は、被除数く除数なので引き算を中断し、ラベルFINに分岐します。次に、「SUBL GR7,1,GR3」で、被除数の下位16ビットから除数の下位16ビットを引き算します。

このときオーバフローが生じる場合は、「桁下がり」が発生するので、上位 16 ビットから 1 を引きます。 ラベル ADJ2 の「SUBL GR6,=1」が桁下がりの処理 なので、オーバフローを検知したらここに分岐すれば よいでしょう。空欄 b で実行する処理は、次のように なります。

JOV ADJ2

以上から、**空欄 b** は **ウ** です。

設問2 10 進数文字列への変換

空欄 c:空欄の前後は次のとおりです。

	LD	GR6, GR3	①
	LAD	GR7, 4, GR3	2
	LAD	GR3, UDAT	3
LP	CALL	DIV	••••

- ① GR6 に変換結果の格納先の先頭アドレスを設定。
- ② GR7 に変換結果の格納先の末尾のアドレスを設定。
- ③ GR3 に除数を格納。
- ④副プログラム DIV を呼び出す。
- ⑤ c を 10 進数の文字コードに変換。
- ⑥数字をメモリに格納。

プログラム 2 とプログラム 3 は、どちらも 32 ビット の整数を 5 桁の 10 進数文字列に変換するプログラム です。

プログラム 2 では、まず、元の整数を 10000 で割り、その商を 10 進数文字列に変換します。次に先の割り 算の剰余を 1000 で割り、その商を 10 進数文字列に変換します。以下、100、10、1 の順に剰余を割っていき、その商を 10 進数文字列に変換します。

12345 ÷ 10000 = 1
$$\Leftrightarrow$$
 1 \Leftrightarrow 2345 → '1'
2345 ÷ 1000 = 2 \Leftrightarrow 1 \Leftrightarrow 345 → '2'
345 ÷ 100 = 3 \Leftrightarrow 1 \Leftrightarrow 45 → '3'
45 ÷ 10 = 4 \Leftrightarrow 1 \Leftrightarrow 5 → '4'
5 ÷ 1 = 5 \Leftrightarrow 0 → '5'

GR1, GR2 には, 32 ビット整数が格納されています。 GR3 に除数 10000 を格納し、副プログラム DIV を実行すると、GR1 に商の上位 16 ビット、GR2 に商の下位 16 ビットが格納されます。このうち下位 16 ビットの数(10 進数 $0\sim9$)を,文字コードに変換します。 '0'の文字コードと、10 進数 1 桁分の数値との論

理和をとれば,その数の文字コードになります。

以上から,**空欄c**は **イ**です。

OR GR2, = '0'

空欄 d:空欄の前後は次のとおりです。

CPL	GR6, GR7	7
JZE	FIN	8
LAD	GR6, 1, GR6	9
LD	GR1, GR4	10
LD	GR2, GR5	••••11



- ⑦末尾の桁まで変換した?
- ⑧⑦が真ならプログラム終了。
- ⑨変換結果の格納先を次の桁に移動。
- ⑩剰余の上位 32 ビットを次の被乗数の上位 32 ビットに設定。
- ①剰余の下位 32 ビットを次の被乗数の下位 32 ビットに設定。

134に戻る。

次の桁を変換するために、格納先を移動し、前の除算結果の剰余を次の被除数に設定します。

また、除数は、1回の除算ごとに10000、1000、1000…のように変わります。これらの定数が格納されているアドレスを、GR3に設定する必要があります。

GR3 には最初に UDAT の先頭アドレスが設定されるので,次回分は GR3 のアドレスを 2 語ずらします。 空欄 d にはこの処理が入ります。

LAD GR3, 2, GR3

以上から. **空欄 d** は **1** です。

空欄 e:空欄の前後は次のとおりです。

	LAD	GR6, 4, GR3	1
	LD	GR7, GR3	2
	LAD	GR3, DAT	3
LP	CALL	DIV	4
	OR	e ,='0'	5
	ST	e , 0, GR6	6
	CPL	GR6, GR7	7
	JZE	FIN	8
	LAD	GR6, −1, GR6	9
	JUMP	LP	10
FIN	RP0P		
	RET		
DAT	DC	0	
	DC	f	
	END		

- ① GR6 に変換結果の格納先の末尾のアドレスを設定。
- ② GR7 に変換結果の格納先の先頭アドレスを設定。

- ③ GR3 に除数を設定。
- ④副プログラム DIV を呼び出し。
- ⑤ e を 10 進数の文字コードに変換。
- ⑥数字をメモリに格納。
- ⑦最後まで変換した?
- ⑧⑦が真ならプログラム終了。
- 9格納先を次の桁に移動。
- (10(4)に戻る。

プログラム 3 は、元の整数を 10 で割り、その剰余を 10 進数文字列に変換します。次に、先の割り算の商を 10 で割り、その剰余を 10 進数文字列に変換します。これを繰り返すと、次のように 10 進数文字列が取り出せます。

「OR e , = '0'」は、副プログラムDIVの結果、剰余の下位 32 ビットを文字コードに変換する処理です。 剰余の下位 32 ビットは GR5 に格納されるので、

のようにします。**空欄 e** は オ です。

空欄 f: 空欄には、GR3 に設定される除数の下位 16 ビットの数値が入ります。プログラム 3 では、整数を 10 で割っていくので、この部分には「10」が入ります。 空欄 f は 1 です。





問 📘 👅 次の表計算,ワークシート及びマクロの説明を読んで,設問 1,2 に答えよ。

(表計算の説明)

三つの事業本部(以下,本部という)からなる K 社では,次のルールに従って,社員の基本給 及び賞与の額を決めている。

(1) 基本給

- ① 基本給は、毎月支給され、次の式で計算する。 基本給 = 年齢給 + 役職給
- ② 年齢給は,4月1日時点の年齢が50歳未満の場合,その年齢に7,000円を乗じて算出され, 50歳以上の場合,固定額350,000円となる。
- ③ 役職給の金額は、表1に示すとおりである。

表 1 役職給

役職	役職給 (千円)
本部長	200
部長	150
課長	100
主任	50
なし	0

(2) 賞与

- ① 賞与は、次の式で計算する。 賞与 = 基本給 × (役職係数+個人評価係数)
- ② 役職係数は、表2に示すとおりである。
- ③ 個人評価係数は、表3に示すとおり個人評価点の範囲によって決まる。

表 2 役職係数

役職	役職係数
本部長	3.5
部長	3.0
課長	2.5
主任	2.0
なし	1.5

表 3 個人評価係数

個人評価点の範囲	個人評価係数
1 点~ 20 点	0.75
21 点~ 40 点	0.85
41 点~ 60 点	1.00
61 点~80 点	1.15
81 点~ 100 点	1.25

〔ワークシート: 役職給〕

基本給の計算の基となる役職ごとの役職給を登録した図1のワークシート"役職給"を作成した。

	Α	В	С
1	役職	役職ランク	役職給(千円)
2	本部長	1	200
3	部長	2	150
4	課長	3	100
5	主任	4	50
6	なし	5	0

図 1 ワークシート"役職給"

役職をセル $A2 \sim A6$ に、役職の序列を示す数値である役職ランクをセル $B2 \sim B6$ に、役職給をセル $C2 \sim C6$ に入力する。

〔ワークシート: 賞与係数〕

賞与の計算の基となる役職ごとの役職係数及び個人評価点に対応した個人評価係数を登録した 図2のワークシート"賞与係数"を作成した。

	Α	В	С
1	役職係数		
2	役職	役職ランク	役職係数
3	本部長	1	3.5
4	部長	2	3.0
5	課長	3	2.5
6	主任	4	2.0
7	なし	5	1.5
8			
9	個人評価係数		
10	個人評価点の範囲の下限値	個人評価係数	
11	1	0.75	
12	21	0.85	
13	41	1.00	
14	61	1.15	
15	81	1.25	

図2 ワークシート"賞与係数"

- (1) 役職をセル A3 ~ A7 に, 役職ランクをセル B3 ~ B7 に, 役職係数をセル C3 ~ C7 に入力する。
- (2) 個人評価点の範囲の下限値をセル A11 ~ A15 に, 個人評価係数をセル B11 ~ B15 に入力する。

〔ワークシート:基本給・賞与計算〕

K社の三つの本部(第1本部,第2本部,第3本部)に所属する社員 107 名の基本給及び賞与を計算するためのワークシート "基本給・賞与計算" を作成した。そのワークシートを図3に示す。

	Α	В	С	D	E	F	G	Н	I	J	К	L
1	社員 番号	役職	役職 ランク	本部	年齢	役職給 (千円)	年齢給 (千円)	基本給 (千円)	役職 係数	個人 評価点	個人 評価係数	賞与 (千円)
2	H0006	本部長	1	第1本部	56	200	350	550	3.5	22	0.85	2,393
3	H0011	本部長	1	第2本部	54	200	350	550	3.5	60	1.00	2,475
4	H0003	本部長	1	第3本部	58	200	350	550	3.5	60	1.00	2,475
5	H0010	部長	2	第1本部	54	150	350	500	3.0	66	1.15	2,075
6	H0018	部長	2	第1本部	50	150	350	500	3.0	34	0.85	1,925
7	H0008	部長	2	第2本部	55	150	350	500	3.0	72	1.15	2,075
:	:	:	:	:	:			·	::	:	::	:
25	H0067	課長	3	第2本部	35	100	245	345	2.5	60	1.00	1,208
26	H0009	課長	3	第3本部	55	100	350	450	2.5	40	0.85	1,508
27	H0013	課長	3	第3本部	53	100	350	450	2.5	80	1.15	1,643
28	H0002	主任	4	第1本部	58	50	350	400	2.0	52	1.00	1,200
29	H0016	主任	4	第1本部	51	50	350	400	2.0	98	1.25	1,300
:	:	:	:	:	:	:	:	÷	:	:	:	÷
107	H0106	なし	5	第3本部	23	0	161	161	1.5	36	0.85	378
108	H0107	なし	5	第3本部	23	0	161	161	1.5	20	0.75	362

注記 賞与は、小数第1位を四捨五入した値を表示している。

図3 ワークシート"基本給・賞与計算"

設問]	ワークシート	"基本給・賞与計算"に関する次の記述中の	に入れる
	正しい答えを,	解答群の中から選べ。	

- (1) 社員番号をセル A2 ~ A108 に、役職をセル B2 ~ B108、本部をセル D2 ~ D108 に、4月 1 日時点での年齢をセル E2 ~ E108 に入力する。役職ランクを参照する計算式をセル C2 ~ C108 に入力する。
- (2) 基本給を求めるための計算式を入力する。
 - ① 役職給を求める計算式 a をセル F2 に入力し、セル F3 ~ F108 に複写する。
 - ② 年齢給を求める計算式 b をセル G2 に入力し、セル G3 ~ G108 に複写する。
 - ③ 基本給を求める計算式をセル H2~ H108 に入力する。
- (3) 賞与を求めるための計算式を入力する。
 - ① 役職係数を求める計算式をセル I2 ~ I108 に入力する。
 - ② 個人評価点をセル J2~ J108 に入力する。
 - ③ 個人評価点に対応した個人評価係数を求めるための計算式 c をセル K2 に入力し, セル K3 ~ K108 に複写する。
 - ④ 賞与を求める計算式をセル L2~L108 に入力する。

aに関する解答群

- **ア** 垂直照合 (B1, 役職給!B\$2 ~ C\$6, 2, 0)
- **✓** 垂直照合 (B1, 役職給!B\$2 ~ C\$6, 3, 0)
- 垂直照合 (C2, 役職給!A\$2 ~ C\$6, 2, 0)
- 重 重直照合 (C2, 役職給!B\$2 ~ C\$6, 2, 0)
- 才 水平照合 (B1, 役職給!B\$2~C\$6, 2, 0)

- カ 水平照合 (B1, 役職給!B\$2 ~ C\$6, 3, 0)
- ≠ 水平照合 (C2, 役職給!A\$2~C\$6, 2, 0)
- ✓ 水平照合 (C2, 役職給!B\$2 ~ C\$6, 2, 0)

bに関する解答群

- \nearrow IF (E2 < 49, C2 * 7, 350) IF (E2 < 49, E2 * 7, 350)
- \bigcirc IF (E2 < 50, C2 * 7, 350) \blacksquare IF (E2 < 50, E2 * 7, 350)
- Arr IF (E2 \leq 51, C2 * 7, 350) f IF (E2 \leq 51, E2 * 7, 350)
- \mp IF (E2 \geq 50, C2 * 7, 350) \bigcirc IF (E2 \geq 50, E2 * 7, 350)

cに関する解答群

- 垂直照合(J2, 賞与係数!A\$11 ~ B\$15, 2, 1)
- ウ 垂直照合(J2, 賞与係数!B\$3 ~ C\$7, 2, 0)
- **工** 垂直照合 (J2, 賞与係数!B\$3 ~ C\$7, 2, 1)
- 才 水平照合(J2, 賞与係数!A\$11 ~ B\$15, 2, 0)
- カ 水平照合(J2, 賞与係数!A\$11 ~ B\$15, 2, 1)
- * 水平照合(J2, 賞与係数!B\$3~C\$7, 2, 0)
- ク 水平照合 (I2, 賞与係数!B\$3 ~ C\$7, 2, 1)

設問 🤇 に入れる正しい答えを、解答群 賞与の見直しに関する次の記述中の の中から選べ。

K 社では、役職及び個人評価に加えて、本部ごとの利益(以下、本部利益という)を賞与に反 映するために、本部利益に応じた評価点(以下、本部加点という)を加味するよう賞与の計算式 を見直すことにした。

〔見直した賞与計算方式に関する説明〕

- (1) 見直した賞与計算式は次のとおりである。
 - ① 役職が本部長、部長又は課長のとき 賞与 = 基本給 × (役職係数 + 個人評価係数 + 本部加点/10)
 - ② 役職が主任又はなしのとき 賞与 = 基本給 × (役職係数 + 個人評価係数 + 本部加点/20)
- (2) 本部に属する社員の賞与の合計(以下,本部賞与合計という)が,本部利益の15%の金額(以 下,本部賞与合計上限という)以下となる条件を満足する1~20の整数があるときは,その 最大値を本部加点とする。無いときは、本部加点を0とする。

条件を満足する本部加点を求め、それを加味した賞与計算を行うために、ワークシート"新賞 与計算"とマクロ Bonus Calc を作成した。そのワークシート及びマクロ Bonus Calc の実行結 果の表示例を図4に示す。

	Α	В	С	D		Н	I	J	К	L	М
1							本部	本部利益(千円)	本部賞与 合計上限 (千円)	本部加点	本部賞与 合計 (千円)
2					•••		第1本部	298,060	44,709	20	43,234
3					•••		第2本部	227,560	34,134	15	33,854
4					•••		第3本部	358,760	53,814	6	53,071
5	社員番号	役職	役職 ランク	本部		基本給 (千円)	役職係数	個人評価 点	個人 評価係数	本部加点	賞与 (千円)
6	H0006	本部長	1	第1本部	•••	550	3.5	22	0.85	20	3,493
7	H0011	本部長	1	第2本部	•••	550	3.5	60	1.00	15	3,300
8	H0003	本部長	1	第3本部		550	3.5	60	1.00	6	2,805
9	H0010	部長	2	第1本部		500	3.0	66	1.15	20	3,075
10	H0018	部長	2	第1本部		500	3.0	34	0.85	20	2,925
11	H0008	部長	2	第2本部	•••	500	3.0	72	1.15	15	2,825
:	:	:	:	:	:	:	:	:	::	:	:
29	H0067	課長	3	第2本部		345	2.5	60	1.00	15	1,725
30	H0009	課長	3	第3本部		450	2.5	40	0.85	6	1,778
31	H0013	課長	3	第3本部		450	2.5	80	1.15	6	1,913
32	H0002	主任	4	第1本部		400	2.0	52	1.00	20	1,600
33	H0016	主任	4	第1本部	•••	400	2.0	98	1.25	20	1,700
:	:	:	:		:	:	:	:		:	:
111	H0106	なし	5	第3本部		161	1.5	36	0.85	6	427
112	H0107	なし	5	第3本部		161	1.5	20	0.75	6	411

注記 本部賞与合計上限,本部賞与合計及び賞与は,小数第1位を四捨五入した値を表示している。

図 4 ワークシート"新賞与計算"

〔ワークシート: 新賞与計算〕

- (1) 本部名をセル I2 ~ I4 に、本部利益をセル J2 ~ J4 に、本部賞与合計上限を求める計算式をセル K2 ~ K4 に入力する。
- (2) ワークシート "基本給・賞与計算"のセル $A1 \sim K108$ をワークシート "新賞与計算"のセル $A5 \sim K112$ に複写する。
- (3) 所属本部によって決まる社員ごとの本部加点を求める計算式をセル $L6\sim L112$ に入力する。 社員ごとの賞与を求める計算式 d をセル M6 に入力し、セル $M7\sim M112$ に複写する。
- (4) 本部ごとの賞与合計を求める計算式 e をセル M2 に入力し, セル M3 ~ M4 に複写する。

〔マクロの説明〕

- (1) マクロ Bonus Calc は、各本部の条件を満足する本部加点を求めるマクロである。
- (2) マクロ Bonus Calc の処理手順は次のとおりである。
 - ① 第1本部の本部加点の初期値を0とする。
 - ② 本部加点に1を加算する。
 - ③ 手順②で設定された本部加点に基づき,第1本部に所属する社員の賞与の合計である第1本部の本部賞与合計をワークシートの計算式から算出する。
 - ④ 第1本部の本部賞与合計と本部賞与合計上限の値を比較し、前者が後者を上回る、又は、本部加点が20を超えたときは、手順⑤に進む。それ以外のときは、手順②に戻る。

- ⑤ このときの本部加点から1を減じた値を第1本部の本部加点とし、対応するセルに代入する。
- ⑥ 同様に、第2本部及び第3本部の本部加点をそれぞれ対応するセルに代入する。

(マクロ: BonusCalc)

○マクロ: BonusCalc ○整数型:row, DeptPoint · DeptPoint ← 0 · DeptPoint ← DeptPoint + 1 ・相対(L1, row, 0) ← DeptPoint g h

dに関する解答群

- \nearrow H6 * (I6 + K6) + IF (C6 < 3, L6 / 10, L6 / 20)
- H6 * (I6 + K6) + IF (C6 < 3, L6 \angle 20, L6 \angle 10)
- $H6 * (I6 + K6) + IF (C6 \le 3, L6 / 10, L6 / 20)$
- H6 * (I6 + K6) + IF (C6 \leq 3, L6 / 20, L6 / 10)
- \star H6 * (I6 + K6 + IF (C6 < 3, L6 / 10, L6 / 20))
- π H6 * (I6 + K6 + IF (C6 < 3, L6 / 20, L6 / 10))
- \star H6 \star (I6 + K6 + IF (C6 \leq 3, L6 / 10, L6 / 20)) 7 H6 * (I6 + K6 + IF (C6 \leq 3, L6 / 20, L6 / 10))

e に関する解答群

- **ア** 条件付合計 (C\$6 ~ C\$112, =I2, L\$6 ~ L\$112)
- ★件付合計 (C\$6 ~ C\$112, =I2, M\$6 ~ M\$112)
- ★件付合計 (D\$6 ~ D\$112, =I2, M\$6 ~ M\$112)
- プ 照合検索 (I2, C\$6 ~ C\$112, L\$6 ~ L\$112)
- 力 照合検索 (I2, C\$6 ~ C\$112, M\$6 ~ M\$112)
- ≢
 照合検索 (I2, D\$6 ~ D\$112, L\$6 ~ L\$112)
- ク 照合検索 (I2, D\$6 ~ D\$112, M\$6 ~ M\$112)

fに関する解答群

row: 1, row < 3, 1</pre> ✓ row: 1, row < 20, 1</p> \square row: 1, row \leq 20, 1 $row: 1, row \leq 3, 1$ p row: 2, row ≤ 4 , 1 # row: 6, row < 112, 1 $^{\prime}$ row: 6, row \leq 112, 1

g に関する解答群

- 論理積 (M2 ≤ K2, DeptPoint ≤ 20)
- 論理積 (M2 ≤ K2, L2 ≤ 20)
- ☆ 論理積(相対(L1, row, 1) > 相対(L2, row, -1), DeptPoint > 20)
- 論理積(相対(L1, row, 1) ≤ 相対(L1, row, -1), DeptPoint ≤ 20)
- 論理和 (M2 > K2, DeptPoint > 20)
- 力 論理和 (M2 > K2, L2 > 20)
- 計
 論理和(相対(L1, row, 1) > 相対(L2, row, -1), DeptPoint > 20)
- 論理和(相対(L1, row, 1) ≤ 相対(L1, row, -1), DeptPoint ≤ 20)

h に関する解答群

- 7 相対(L1, row, 0) ← DeptPoint
- 1 相対 (L1, row, 0) ← DeptPoint + 1
- 対 相対 (L1, row, 0) ← DeptPoint 1
- 相対(L1, row, -1) ← DeptPoint
- 相対 (L1, row, -1) ← DeptPoint + 1
- 力 相対(L1, row, -1) ← DeptPoint-1
- 丰 相対(L2, row, 0) ← Deptpoint
- 夕 相対 (L2, row, 0) ← DeptPoint + 1
- 相対(L2, row, -1) ← DeptPoint + 1
- 相対(L2, row, -1) ← DeptPoint -1

間13 気 午後のカギ

平成 23 年度秋期試験から、表計算問題の出題範囲にいくつかの関数やマクロが加わりました。追加された関数は、エクセルなど実際の表計算ソフトで使われているものとほぼ同じ機能です。また、マクロの記述形式は、問 8 で出題される擬似言語に準じます。これらの使い方を理解することが得点に直結します。

なお、出題される関数やマクロについては、本書巻末の「表計算ソフトの機能・用語」を参照してください。

設問 1 垂直照合関数の機能や書式は、エクセルの VLOOKUP 関数とほぼ同じです。

設問 2 条件付合計関数の機能や書式は、エクセルの SUMIF 関数とほぼ同じです。また、マクロでは相対表現の表し方をよく理解しておきましょう。

設問 1 ワークシート "基本給・賞与計算"

空欄 a:セル F2 に,役職給を求める計算式を入力します。

役職ごとの役職給の金額は、ワークシート"役職給" に登録されています。このワークシートを参照して、 役職に対応する役職給を入力します。このような処理 には、垂直照合関数を使います。

垂直照合関数には、次の4つの引数を指定します。

垂直照合(式, セル範囲, 列の位置, 検索の指定)

1 2

3

4

- ①**式**:**図3**の役職ランクが入力されているセル C2 を 指定します。
- ② **セル範囲**:**図1** のワークシート "役職給" の次の 範囲を指定します。

	Α	В	С
1	役職	役職 ランク	役職給 (千円)
2	本部長	1	200
3	部長	2	150
4	課長	3	100
5	主任	4	50
6	なし	5	0

→ 役職給! B2~C6

このセル範囲は、計算式を複写しても変わらないので、絶対参照にします。複写は縦方向($F3 \sim F108$)のみなので行番号を固定し、「役職給! B2 \sim C6 | とします。

- ③**列の位置**: 役職給は,上で指定した範囲の左端から数えて2列目に入力されているので,[2]を指定します。
- ④検索の指定:式の値と一致する値を検索するので,「0」を入力します。

完成した計算式は次のようになります。

垂直照合 (C2, 役職給!B\$2~C\$6,2,0)

以上から、**空欄 a** は エ です。

解答群にはないけど、垂直照合(B2, 役職給!A\$2~C\$6,3,0)のようにしても結果は同じだよ。



空欄 b:図 3 のセル G2 に,年齢給を求める計算式を 入力します。

年齢給は、50歳未満の場合は年齢×7(千円)、50歳以上の場合は固定給350(千円)になります。このように条件によって計算が異なる場合は、IF関数を使います。

IF (条件式, 真の場合, 偽の場合)

- では、長の場合、 何の 1 ② ② (
- ①**条件式**: 年齢は**図3** のセル E2 に入力されています。 「50 歳未満」を表す条件式は「E2 < 50」です。
- ②**真の場合**:条件式が真の場合は「年齢×7」を返す ので、「E2 * 7」とします。
- ③偽の場合:条件式が偽の場合(50歳以上)は固定

給 350 を返します。

完成した計算式は次のようになります。

IF (E2 < 50, E2 * 7, 350)

以上から、**空欄 b** は <u></u>です。

解答群にはないけど、IF (E2 ≥ 50, 350, E2 * 7) でもいいね。



空欄 c: **図 3** のセル K2 に,個人評価係数を求める計 算式を入力します。

個人評価係数は、J列に入力されている個人評価点に応じて決まります。個人評価点に対応した個人評価係数は、図2のワークシート"賞与係数"に登録されているので、垂直照合関数を使って、値を参照します。

垂直照合(式, セル範囲, 列の位置, 検索の指定)

1

2

3

4

- ①**式**:個人評価点が入力されているセル J2 を指定します。
- ② **セル範囲**: 図 2 のワークシート "賞与係数" の次 の範囲を指定します。

	Α	В	
9	個人評価係数		
10	個人評価点の 範囲の下限値	個人 評価係数	
11	1	0.75	
12	21	0.85	
13	41	1.00	
14	61	1.15	
15	81	1.25	

学 賞与係数! → A11~B15

このセル範囲は、計算式を複写しても変わらないので、絶対参照にします。複写は縦方向(K $3\sim$ K108)のみなので行番号を固定し、「賞与係数! A\$ $11\sim$ B\$15」とします。

- ③列の位置:個人評価係数は、上で指定した範囲の左端から数えて2列目に入力されているので、「2」を指定します。
- ④検索の指定:ワークシート "賞与係数"には、個人評価点の範囲の下限値が登録されているので、セル J2に入力されている個人評価点以下で、最大の下限値を検索する必要があります。このような場合には、検索の指定に「1」を入力します。

完成した計算式は次のようになります。

垂直照合 (J2, 賞与係数!A\$11~B\$15, 2, 1) 以上から、空欄 c は イです。

設問2 ワークシート "新賞与計算"

空欄 d: **図 4** のセル M6 に、社員ごとの賞与を求める 計算式を入力します。

計算式は社員の役職によって異なります。

①役職が課長以上(本部長,部長,課長)の場合: 基本給×(役職係数+個人評価係数+本部加点/10)

②その他(主任,なし)の場合:

基本給×(役職係数+個人評価係数+本部加点/20)

このような計算式には、IF 関数を使います。ただし、 上の 2 つの計算式には共通する部分も多いので、IF 関数は次のように部分的に使います。

基本給×(役職係数十個人評価係数十IF(条件,真の場合,偽の場合))

1 (

3

4



- ①基本給: セル H6 を指定します。
- ② **役職係数**: セル I6 を指定します。
- ③個人評価係数: セル K6 を指定します。
- ④条件:「役職が課長以上」という条件は、「役職ランクが上位 3 位以内」と言い替えられます。役職ランクはセル C6 に入力されているので、「 $C6 \le 3$ 」とします。
- **⑤真の場合**:条件が真の場合は「本部加点 \angle 10」となります。本部加点はセル L6 に入力されているので, $[L6 \angle 10]$ とします。
- ⑥**偽の場合**:条件が偽の場合は「本部加点 \angle 20」となります。本部加点はセル L6 に入力されているので、「L6 \angle 20」とします。

完成した計算式は次のようになります。

H6 * (I6 + K6 + IF (C6 ≤ 3, L6/10, L6/20)) 以上から、空欄 d は ‡ です。

空欄 e:セル M2 に,本部ごとの賞与合計を求める計算式を入力します。

一覧から、条件に適合するセルだけを取り出して合

計するには、条件付合計という関数を使います。

条件付合計(検索範囲,検索条件,合計範囲)

1 2 3

- ①検索範囲:各社員が所属する本部名は D 列に入力されているので、検索範囲は D6 ~ D112 とします。この範囲は計算式を複写しても変わらないため、複写したときに行番号がずれないように、D\$6~D\$112 と指定します。
- ②検索条件:検索範囲の本部名が、セル I2 の本部名 と一致するかどうかを調べます。このような場合の 検索条件は「= I2 | となります。
- ③合計範囲:条件に合致した場合には、対応する社員の賞与を合計に含めるので、賞与が入力されている $M6 \sim M112$ を合計範囲とします。この範囲は計算式を複写しても変わらないため、複写したときに行番号がずれないように、 $M\$6 \sim M\112 と指定します。

完成した計算式は次のようになります。

条件付合計 (D\$6~D\$112, = I2, M\$6~M\$112)

以上から,**空欄e**は<u>エ</u>です。

空欄 f ~ g:マクロ BonusCalc は、セル L2 ~ L4 に、本部加点を入力します。

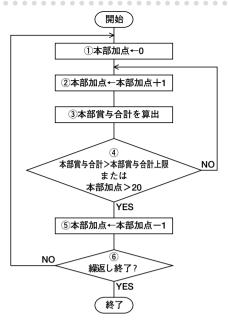
マクロ:BonusCalc
○整数型:row, DeptPoint

f
・DeptPoint ← 0

・DeptPoint ← DeptPoint + 1
・相対 (L1, row, 0) ← DeptPoint

g
・ h

マクロの処理手順については、問題文に記述があります。手順① \sim ⑥を流れ図で表すと、次のようになります。



第1本部から第3本部の各本部加点を処理するので、 外側の繰返し処理は3回繰り返して終了します。

空欄fには、外側の繰返し処理で指定する変数rowの初期値と繰返し条件、増分が入ります。

変数rowは、マクロ中で次のように使われています。

・相対(L1, row, 0) ← DeptPoint

相対 (L1, row, 0) は相対表現といい,セルL1を起点にして,起点からrow行,0 列離れたセル番地を表します。第1本部~第3本部の本部加点は,それぞれセル L2~L4に設定するので,これらを相対表現で表すと.

となります。したがって、変数 \mathbf{row} の値は $1 \sim 3$ まで 1 ずつ増やして行けばよいとわかります。

以上から、変数 \mathbf{row} の初期値は 1、繰返し条件は $\mathbf{row} \leq 3$ 、増分 1 となります。

row: 1, row ≤ 3 , 1

空欄 f は ウ です。

空欄 g には、処理手順④に対応する繰返しの継続条件が入ります。問題文の〔マクロの説明〕は、この部分の処理について、次のように記述しています。

④第1本部の本部賞与合計と本部賞与合計上限の値を比較し、前者が後者を上回る、又は、本部加点が20を超えたときは、手順⑤に進む。それ以外のときは、手順②に戻る。

この記述から読み取れる、繰返しの終了条件は、次 のようになります。

本部賞与合計>本部賞与合計上限 または 本部加点> 20

この終了条件が成立しない間,繰返しを継続します。 空欄 g に入るのは繰返しの継続条件なので,上の終了条件を否定して,次のようにします。

本部賞与合計≤本部賞与合計上限 かつ 本部加点≤ 20 条件① 条件②

本部賞与合計と本部賞与合計上限は、マクロでは相対表現で表します(解答群にしたがい、相対表現はL1を起点にします)。また、本部加点は変数DeptPointに格納されています。

条件①:相対 (L1, row, 1) \leq 相対 (L1, row, -1) 条件②:DeptPoint \leq 20

2つの条件式を「かつ」で接続するには、論理積関数を使います。

論理積(相対(L1, row, 1) ≤相対(L1, row, -1), DeptPoint ≤ 20)

以上から、**空欄 q** は エ です。

空欄 h には, 処理手順⑤に対応する処理が入ります。

⑤このときの本部加点から1を減じた値を第1本部 の本部加点とし、対応するセルに代入する。

本部加点を入力するセル (第1本部の場合はL2) は、相対表現で相対 (L1, row, 0) と表せます。このセル に、変数 DeptPoint から 1 を減じた値を代入します。

相対(L1, row, 0) ← DeptPoint - 1

以上から、**空欄 h** は <u>ウ</u> です。

○解答

設問 1 a - I, b - I, c - 1

設問2 d-丰, e-エ, f-ウ,

g — 💷, h — 💆

かんたん合格 基本情報技術者過去問題集 平成 26 年度秋期 購入者限定特典

平成 23 年度秋期試験(ダウンロード版)

2014年6月1日 初版発行

著 者 株式会社ノマド・ワークス

発行人 土田米一

発 行 株式会社インプレスジャパン An Impress Group Company

〒 102-0075 東京都千代田区三番町 20 番地

発 売 株式会社インプレスコミュニケーションズ An Impress Group Company

〒 102-0075 東京都千代田区三番町 20 番地

出版営業 TEL 03-5275-2442 http://www.ips.co.jp

本書は著作権法上の保護を受けています。本書の一部あるいは全部について、株式会社インプレスジャパンから文書による許諾を得ずに、いかなる方法においても無断で複写、複製することは禁じられています。

Copyright © 2014 NOMAD WORKS. All rights reserved.