四5 部品の棚卸金額計算 $C_{\mathcal{L}}$ トウェ :ア設計) (H22 秋-FE 午後間 5)

問題] 問題] 問題] [1] [2]

問題問問題 [3] [4] [5] オカカオウ

期間終了時の在庫数と金額を計算する。棚卸しに関する用語を確認しておくとれとは部品を購入し保管場所に入れること、払出しとは保管場所から取り出すある。次に、棚卸金額の計算方法だが、問題文の冒頭にもあるように、購入達時期(購入先を決めたり、購入の契約をしたりする時期)によって変動するこの問題では、先入先出法を用いている。先入先出法については問題文に説明ので、そのとおり考えればよい。
「棚卸金額計算の処理」を図示したものが、図1の「工社が購入した部品の に購入した部品が、(である。期間を決め、 を解答す ø, とおける
らソフト 部品の棚卸金額計算に関して、ファイル定義と処理のアルゴ、ウェア設計の問題である。部品の棚卸しとは、製品を製造すい。使用されずにどのくらい在庫として残っているかを確認す 期間開始時の在庫に期間中の受入数量と払出数量を足し引き るように,購入単価は訳 こよって変動するため, ては問題文に説明がある (世) リズム るため る作業

(棚卸金額計算の処理)を図示したものが、図1の「T社が購入した部品の棚卸金額計算処理の流れ」である。これより、受入情報ファイルと払出情報ファイルのファイル定義を考え、それを基に図3の「棚卸計算処理の流れ」を考える。棚卸計算処理では、受入情報ファイルと払出情報ファイルと払出情報ファイルと起出情報ファイルを基に棚卸計算をしているので、ファイル定義を間違えずに行うことが重要であり、ポイントは次の二つである。一つは、棚 知処理で扱うファイルはすべて順ファイルで、受入情報ファイルと払出情報ファイルを突き合わせること、もう一つは、受入情報作成では期首在庫ファイルを入力として用い、棚卸計算では最終的に期末在庫ファイルを作成することである。順ファイル・突合せということから、処理のアルゴリズムはレコードを同じ順番に整列させておき、1 件ずつ読み込み比較する事務処理のアルゴリズムの定番と呼ばれるタイプであること、期首在庫と期末在庫の関係から棚卸しの期間は期であることがそれぞれ読み取れる。いずれも図1中に記載されており、問題文に記述されている内容の補足事項を収表から読み取る誘解力が求められている。事務処理のアルゴリズムを学習していない図と突合わせる論理力も求められている。事務処理のアルゴリズムを学習していない場合は難しく感じたかもしれないが、ファイル定義で使用している項目や先入先出法についても問題文に説明があり、難易度は普通である。

¥ して作成された受入情報フ Ż ルのキ 一項目 7 その並びを考える。

ファイルとは、順編成ファイルともいい、レコードを先頭から順番に未尾に向かってしか参照できないファイルなので、あらかじめ処理で使用する順番にレコードを整列させておく必要がある。キー項目とはレコードを整列させるための項目、その並びとは設問文の「項目の並びは、左の項目の方が整列の優先度が高い」からも分かるように、キー項目が複数ある場合の整列の優先度である。まず、キー項目を考える。図2の「受入情報ファイルのレコード様式」を見ると、部品番号、受入日付、購入単価、受入数量が定義されている。部品の棚卸金額計算処理を行うので、当然、部品番号で管理している」とあることからも部品番号はキー項目である。受入日付は、「同じ部品を同じ日に複数回受け入れることがある」ということなので、35、言い換えれば「同じ部品を別の日には受け入れることがある」ということなので、35品番号が重複した場合の整列に必要なキー項目である。ということなので、35点を拠望により作成される出力ファイルであると同時に、棚卸計算処理でより作成される出力ファイルであると同時に、棚卸計算処理で処理する順番に整列させて作成していることが分かる。これについて、図3の「棚卸計算処理の流れ」の説明には「受入情報ファイルと払出情報ファイルとの突合せによって、~受入情報ファイルの受入日付が古いレコードから順に引き当てていく」とある。これにより、受入情報ファイルは部品番号で整列させ、更に部品番号が同じ場合は受入日付順に整列させておけばよい。したがつて、(オ)が正解である。

払出情報ファイルに最低限必要な項目を考える。[棚卸金額計算の処理](2)には「期中払出しファイルを用いて払出数量の集計を行い、払出情報ファイルを出力する」とある。期中とは期首から期末の間を意味するので、期中払出しファイルの内容は、そある。期中とは期首から期末の間を意味するので、期中払出しファイルの内容は、その期の開始日から終了日の間に何をいつ何個使ったかの履歴である。棚卸しはある時点で在庫が何個あるかを確認する作業なので、購入単価が変動する受入情報と違い、払出情報としては部品番号と合計何個使ったかが分かる払出数量があればよいが、期中払出しファイルは期全体の履歴をもっているので、集計する期間によっては日付の情報が必要になる。しかし、問題文のどこにもある時点がいつなのかは提示されていない。そこで、図1の「T社が購入した部品の棚卸金額計算処理の流れ」を見ると、最上部の入力ファイルは期首在庫ファイル、最下部の出力ファイルは期末在庫ファイルなので、部品の棚卸金額計算の期間は期であり、最終的に求めたいのは期末の在庫であると分かる。よって、払出情報ファイルに日付は必要なく、何の部品かを示す部品番号と、その部品をその期に何個払い出したかの払出数量(合計)があればよい。 であると分か; 品番号と,その したがって,(

払出情報ファイ計結果のファイ 計結果のファイ 込まれるため、 要がある。よっ 出情報ファイル 情報ファイルは順ファイルなので、ファイルを作成する手順は、集計処理のファイル書込みの繰返しである。レコードは、ファイルの先頭から順にのファイル書込みの繰返しである。レコードは、ファイルの先頭から順にるため、決められた順番に整列させるには、集計処理をその順番で実行する。よって、集計処理に最低限必要なキー項目として、出力ファイルとなファイルを整列させるためのキー項目を考えればよい。 2では、払出情報ファイルに最低限必要な項目として部品番号と払出数量ので、どちらの項目で整列させるかを考える。数量で整列させても意味は払出情報ファイルは棚卸計算の入力ファイルでもあり、受入情報ファイル , 集計処理と集 頭から順に書き 番で実行する必 アイルとなる払

繼 # 設問 2 衰したの 問2では,払出情報; たので,どちらの項目 、払出情報ファイルに 払出数量を定 意味はな

> き合わせる/ 報ファイル(て, 払出情替 正解である。 合わせるには, ファイルのキ ,払出情報フ イルの 4 ٦ ,受入情報ファイルと 一項目とその並びは, ァイルを整列させるキ 1アイルと1 # 上同じ順番に整列されている必要がある。5 | 設問1より部品番号の受入日付順である。 | 行項目も部品番号である。したがって,() (4) 受入情 5。よっ (カ) が

とを、 入日付か、 車がないが、 き込み、棚が 突合せと

※合せとは, 事務処理 つレコードを読み込み, ることである。キー項目 とが前提となる。この問 読み込み, 部品番号を比博 いると、「年ずし 分け

17 / 。 28 変数の意味は, 29 会せキーの部品番 突合

Ġ 也 した サカップ, λ 流れ図 49 と基に具体 と検証する

| メン国状へ | 1 1/1/ | | | ų | 2月 三 表 / アイラ | 1/ |
|-------|------------|------|------|----|--------------|------|
| 部品番号 | 受入日付 | 購入単価 | 受入数量 |) | 部品番号 | 払出数量 |
| 0001 | 2010-04-05 | 100 | 300 | 96 | 0001 | 500 |
| 0001 | 2010-05-15 | 110 | 200 | | 0002 | 300 |
| 0002 | 2010-09-20 | 50 | 400 | | 0004 | 450 |
| 0002 | 2010-09-28 | 40 | 500 | | | |
| 0003 | 2010-09-28 | 120 | 100 | 6 | | |
| 0005 | 2010-06-03 | 95 | 320 | K | | |

| 60 | <u></u> | (4) | (i) | © 0 ₁ | Θ 0 | |
|--|----------------------------------|----------------------------------|--|-------------------------------|-------------------------|---------|
| 0005>0004 | 0003<0004 | 0002<0004 | 0002=0002 | 0001=0001 | 0001=0001 | KU : KH |
| — (0004 の受入がない) | (0003 の引当てはない) | (これ以上, 0002 <i>の</i> 引当てはない) | -100←300-400 (引当てより受入れが多い) | 0←200−200 (在庫 0, 期末在庫出力なし) | 200←500−300 (まだ引当必要) | H←H−U |
| I | - 1 | 1 | ー100<0 (在庫あり) | 0=0 | 200>0 | H:0 |
| >へ分阪,誤り処埋,KU, KH に最大値を代入,引当処 細終了 | < へ分岐,0003の期末在庫書 込み,金額集計,(P1) | < へ分岐,0002の期末在庫書 込み,金額集計,(P1) | C1へ分岐,0002の期末在庫書込み,(P2),C2に合流,(P3),払出情報読込み | C2 へ分岐, (P3), 払出情報 読込み | (省略)へ分岐, 受入情報読込 み | 該当する処理 |

X テストケ スの と検証結果

この 見てみ Š イズ・ 40 Ś (期を 2010-04-01~2010-09-30) を基に, 棚卸計算処理の流れを

 Θ Ċ 払出情報フ を引いた値が 0 イルが同じ部品番号で引当て 直が 0 より大きい場合である 次のレコードの受注情報ファ 受入情報読込み処理を行 なるのが $\stackrel{\sim}{\sim}$

力はせず、受入情報ファイル で、新たに突合せ、引当てを 読込み処理を行っているが、 出力しない」 力はせず、要 問題文に が該当する (2)00 b きは、まだ払出数量分の引当てができるので、次のレコードの受注情報 を込むだけでよい。よって、(省略) へ分岐して、受入情報読込み処理 のケースは、受入情報ファイルと払出情報ファイルが同じ部品番号で引 を見いて払出数量分の値(H)がちょうどのとなった場 たに「数量がのとなった受入情報ファイルのレコードは、期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述に「数量がの部品のレコードを てを行えばよい。C2へ が,これに該当する。 C2へ分岐する経路は, する。よって, P3 処理は イルが同じ部品番号で引当てを とのとなった場合である。 と、期末在庫ファイルには は、期末在庫ファイルには 5期末在庫ファイルへの出 P3 処理, 「受入情報読込 ドを読み込ん 払出情報 Ź

が歌当りゃ。
③のケースは、受入情報ファイルと払出情報ファイルが同じ部品番写では、
③のケースは、受入情報ファイルと払出情報ファイルが同じ部品番写では、
大出数量分(H)から受入数量(U)を引いた値が 0 より小さい場合でて、払出数量分より受入数量が多いことになるので、在庫が存在することになり、
ファイルにレコードを書き込む必要がある。よって、C1 へ分岐して、期末み処理を行うことになる。先入先出法において、在庫がある場合の棚卸金額後の方に受け入れた部品の金額の合計となるが、受入れのたびに購入単価がるので、金額の集計を行わなければならない。したがって、P2 処理は「金額該当する。その後、受入情報ファイルと払出情報ファイルの次のレコードを 「戦ファイルが同じ部品番号で引当てる引いた値が0より小さい場合である。、在庫が存在することになり、期末在庫場よって、C1へ分岐して、期末在庫場で、在庫がある場合の棚卸金額は、 場で引当てをし場合である。哲場合である。哲なり、期末在庫書込、カ東在庫書込。 知会額は、こり 「金額集計」 詮額集計」が ヾを読み込め

こい場合である。<へ分岐して、期末在庫書込み処理、金額集計処理、P1処理を行う。
③のケースで期末在庫ファイルにレコードを書き込んで、金額集計処理、P1処理を行う。
③のケースで期末在庫ファイルにレコードを書き込んで、金額集計処理、P1処理を行うた後に、部品を購入するということは、それだけ支払いが増えることでもある。通常、在庫がればそれ以上に購入することはないが、このケースは、その部品に関して更に過剰受入れをしてしまった場合の処理である。先入先出法において、在庫となる部品の受入れのたびに購入単価が異なるので、プログラム設計としてはそれを考慮してその都度、期末在庫ファイルにレコードを書き込んで、金額の集計を行わなければならない。その後は、受入情報ファイルの次のレコードを読み込めばよい。よって、P1は「受入情報記込み」となる。 (4)OH イルの部品番号が払出情報フ 骨より

処理, P1 (受 受入払出情報 **⑤の**ケ ҳは, ④のケース 受入情報読込み) 報ファイルには存 は存在 処理 在すい ~ ,III 回じっ、 理を行 がが、 fう。このホ ベ,払出情報 <〜分製して, この場合は, 情報ファイ 惠 コプラ 末在庫書込み処理, その部品番号のレコード には存在しない場合でも 金額集計

四5 部品の棚卸金額計算 $C_{\mathcal{L}}$ トウェ :ア設計) (H22 秋-FE 午後間 5)

問題] 問題] 問題] [1] [2]

問題問問題 [3] [4] [5] オカカオウ

期間終了時の在庫数と金額を計算する。棚卸しに関する用語を確認しておくとれとは部品を購入し保管場所に入れること、払出しとは保管場所から取り出すある。次に、棚卸金額の計算方法だが、問題文の冒頭にもあるように、購入達時期(購入先を決めたり、購入の契約をしたりする時期)によって変動するこの問題では、先入先出法を用いている。先入先出法については問題文に説明ので、そのとおり考えればよい。
「棚卸金額計算の処理」を図示したものが、図1の「工社が購入した部品の に購入した部品が、(である。期間を決め、 を解答す ø, とおける
らソフト 部品の棚卸金額計算に関して、ファイル定義と処理のアルゴ、ウェア設計の問題である。部品の棚卸しとは、製品を製造すい。使用されずにどのくらい在庫として残っているかを確認す 期間開始時の在庫に期間中の受入数量と払出数量を足し引き るように,購入単価は訳 こよって変動するため, ては問題文に説明がある (世) リズム るため る作業

(棚卸金額計算の処理)を図示したものが、図1の「T社が購入した部品の棚卸金額計算処理の流れ」である。これより、受入情報ファイルと払出情報ファイルのファイル定義を考え、それを基に図3の「棚卸計算処理の流れ」を考える。棚卸計算処理では、受入情報ファイルと払出情報ファイルと払出情報ファイルと起出情報ファイルを基に棚卸計算をしているので、ファイル定義を間違えずに行うことが重要であり、ポイントは次の二つである。一つは、棚 知処理で扱うファイルはすべて順ファイルで、受入情報ファイルと払出情報ファイルを突き合わせること、もう一つは、受入情報作成では期首在庫ファイルを入力として用い、棚卸計算では最終的に期末在庫ファイルを作成することである。順ファイル・突合せということから、処理のアルゴリズムはレコードを同じ順番に整列させておき、1 件ずつ読み込み比較する事務処理のアルゴリズムの定番と呼ばれるタイプであること、期首在庫と期末在庫の関係から棚卸しの期間は期であることがそれぞれ読み取れる。いずれも図1中に記載されており、問題文に記述されている内容の補足事項を収表から読み取る誘解力が求められている。事務処理のアルゴリズムを学習していない図と突合わせる論理力も求められている。事務処理のアルゴリズムを学習していない場合は難しく感じたかもしれないが、ファイル定義で使用している項目や先入先出法についても問題文に説明があり、難易度は普通である。

¥ して作成された受入情報フ Ż ルのキ 一項目 7 その並びを考える。

ファイルとは、順編成ファイルともいい、レコードを先頭から順番に未尾に向かってしか参照できないファイルなので、あらかじめ処理で使用する順番にレコードを整列させておく必要がある。キー項目とはレコードを整列させるための項目、その並びとは設問文の「項目の並びは、左の項目の方が整列の優先度が高い」からも分かるように、キー項目が複数ある場合の整列の優先度である。まず、キー項目を考える。図2の「受入情報ファイルのレコード様式」を見ると、部品番号、受入日付、購入単価、受入数量が定義されている。部品の棚卸金額計算処理を行うので、当然、部品番号で管理している」とあることからも部品番号はキー項目である。受入日付は、「同じ部品を同じ日に複数回受け入れることがある」ということなので、35、言い換えれば「同じ部品を別の日には受け入れることがある」ということなので、35品番号が重複した場合の整列に必要なキー項目である。ということなので、35点を拠望により作成される出力ファイルであると同時に、棚卸計算処理でより作成される出力ファイルであると同時に、棚卸計算処理で処理する順番に整列させて作成していることが分かる。これについて、図3の「棚卸計算処理の流れ」の説明には「受入情報ファイルと払出情報ファイルとの突合せによって、~受入情報ファイルの受入日付が古いレコードから順に引き当てていく」とある。これにより、受入情報ファイルは部品番号で整列させ、更に部品番号が同じ場合は受入日付順に整列させておけばよい。したがつて、(オ)が正解である。

払出情報ファイルに最低限必要な項目を考える。[棚卸金額計算の処理](2)には「期中払出しファイルを用いて払出数量の集計を行い、払出情報ファイルを出力する」とある。期中とは期首から期末の間を意味するので、期中払出しファイルの内容は、そある。期中とは期首から期末の間を意味するので、期中払出しファイルの内容は、その期の開始日から終了日の間に何をいつ何個使ったかの履歴である。棚卸しはある時点で在庫が何個あるかを確認する作業なので、購入単価が変動する受入情報と違い、払出情報としては部品番号と合計何個使ったかが分かる払出数量があればよいが、期中払出しファイルは期全体の履歴をもっているので、集計する期間によっては日付の情報が必要になる。しかし、問題文のどこにもある時点がいつなのかは提示されていない。そこで、図1の「T社が購入した部品の棚卸金額計算処理の流れ」を見ると、最上部の入力ファイルは期首在庫ファイル、最下部の出力ファイルは期末在庫ファイルなので、部品の棚卸金額計算の期間は期であり、最終的に求めたいのは期末の在庫であると分かる。よって、払出情報ファイルに日付は必要なく、何の部品かを示す部品番号と、その部品をその期に何個払い出したかの払出数量(合計)があればよい。 であると分か; 品番号と,その したがって,(

払出情報ファイ計結果のファイ 計結果のファイ 込まれるため、 要がある。よっ 出情報ファイル 情報ファイルは順ファイルなので、ファイルを作成する手順は、集計処理のファイル書込みの繰返しである。レコードは、ファイルの先頭から順にのファイル書込みの繰返しである。レコードは、ファイルの先頭から順にるため、決められた順番に整列させるには、集計処理をその順番で実行する。よって、集計処理に最低限必要なキー項目として、出力ファイルとなファイルを整列させるためのキー項目を考えればよい。 2では、払出情報ファイルに最低限必要な項目として部品番号と払出数量ので、どちらの項目で整列させるかを考える。数量で整列させても意味は払出情報ファイルは棚卸計算の入力ファイルでもあり、受入情報ファイル , 集計処理と集 頭から順に書き 番で実行する必 アイルとなる払

繼 # 設問 2 衰したの 問2では,払出情報; たので,どちらの項目 、払出情報ファイルに 払出数量を定 意味はな

> き合わせる/ 報ファイル(て, 払出情替 正解である。 合わせるには, ファイルのキ ,払出情報フ イルの 4 ٦ ,受入情報ファイルと 一項目とその並びは, ァイルを整列させるキ 1アイルと1 # 上同じ順番に整列されている必要がある。5 | 設問1より部品番号の受入日付順である。 | 行項目も部品番号である。したがって,() (4) 受入情 5。よっ (カ) が

とを、 入日付か、 車がないが、 き込み、棚が 突合せと

※合せとは, 事務処理 つレコードを読み込み, ることである。キー項目 とが前提となる。この問 読み込み, 部品番号を比博 いると、「年ずし 分け

17 / 。 28 変数の意味は, 29 会せキーの部品番 突合

的なフ Ġ 也 した サカップ, λ 流れ図 49 と基に具体 と検証する

| メン国状へ | 1 1/1/ | | | ų | 2月 三 表 / アイラ | 1/ |
|-------|------------|------|------|----|--------------|------|
| 部品番号 | 受入日付 | 購入単価 | 受入数量 |) | 部品番号 | 払出数量 |
| 0001 | 2010-04-05 | 100 | 300 | 96 | 0001 | 500 |
| 0001 | 2010-05-15 | 110 | 200 | | 0002 | 300 |
| 0002 | 2010-09-20 | 50 | 400 | | 0004 | 450 |
| 0002 | 2010-09-28 | 40 | 500 | | | |
| 0003 | 2010-09-28 | 120 | 100 | 6 | | |
| 0005 | 2010-06-03 | 95 | 320 | K | | |

| 60 | <u></u> | (4) | (i) | © 0 ₁ | Θ 0 | |
|--|----------------------------------|----------------------------------|--|-------------------------------|-------------------------|---------|
| 0005>0004 | 0003<0004 | 0002<0004 | 0002=0002 | 0001=0001 | 0001=0001 | KU : KH |
| — (0004 の受入がない) | (0003 の引当てはない) | (これ以上, 0002 <i>の</i> 引当てはない) | -100←300-400 (引当てより受入れが多い) | 0←200−200 (在庫 0, 期末在庫出力なし) | 200←500−300 (まだ引当必要) | H←H−U |
| I | - 1 | 1 | ー100<0 (在庫あり) | 0=0 | 200>0 | H:0 |
| >へ分阪,誤り処埋,KU, KH に最大値を代入,引当処 細終了 | < へ分岐,0003の期末在庫書 込み,金額集計,(P1) | < へ分岐,0002の期末在庫書 込み,金額集計,(P1) | C1へ分岐,0002の期末在庫書込み,(P2),C2に合流,(P3),払出情報読込み | C2 へ分岐, (P3), 払出情報 読込み | (省略)へ分岐, 受入情報読込 み | 該当する処理 |

X テストケ スの と検証結果

この 見てみ Š イズ・ 40 Ś (期を 2010-04-01~2010-09-30) を基に, 棚卸計算処理の流れを

 Θ Ċ 払出情報フ を引いた値が 0 イルが同じ部品番号で引当て 直が 0 より大きい場合である 次のレコードの受注情報ファ 受入情報読込み処理を行 なるのが $\stackrel{\sim}{\sim}$

力はせず、受入情報ファイル で、新たに突合せ、引当てを 読込み処理を行っているが、 出力しない」 力はせず、要 問題文に が該当する (2)00 b きは、まだ払出数量分の引当てができるので、次のレコードの受注情報 を込むだけでよい。よって、(省略) へ分岐して、受入情報読込み処理 のケースは、受入情報ファイルと払出情報ファイルが同じ部品番号で引 を見いて払出数量分の値(H)がちょうどのとなった場 たに「数量がのとなった受入情報ファイルのレコードは、期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述している。これより、その部品に関する期末在庫ファイない」と記述に「数量がの部品のレコードを てを行えばよい。C2へ が,これに該当する。 C2へ分岐する経路は, する。よって, P3 処理は イルが同じ部品番号で引当てを とのとなった場合である。 と、期末在庫ファイルには は、期末在庫ファイルには 5期末在庫ファイルへの出 P3 処理, 「受入情報読込 ドを読み込ん 払出情報 Ź

が歌当りゃ。
③のケースは、受入情報ファイルと払出情報ファイルが同じ部品番写では、
③のケースは、受入情報ファイルと払出情報ファイルが同じ部品番写では、
大出数量分(H)から受入数量(U)を引いた値が 0 より小さい場合でて、払出数量分より受入数量が多いことになるので、在庫が存在することになり、
ファイルにレコードを書き込む必要がある。よって、C1 へ分岐して、期末み処理を行うことになる。先入先出法において、在庫がある場合の棚卸金額後の方に受け入れた部品の金額の合計となるが、受入れのたびに購入単価がるので、金額の集計を行わなければならない。したがって、P2 処理は「金額該当する。その後、受入情報ファイルと払出情報ファイルの次のレコードを 「戦ファイルが同じ部品番号で引当てる引いた値が0より小さい場合である。、在庫が存在することになり、期末在庫場よって、C1へ分岐して、期末在庫場で、在庫がある場合の棚卸金額は、 場で引当てをし場合である。哲場合である。哲なり、期末在庫書込、カ東在庫書込。 知会額は、こり 「金額集計」 詮額集計」が ヾを読み込め

こい場合である。<へ分岐して、期末在庫書込み処理、金額集計処理、P1処理を行う。
③のケースで期末在庫ファイルにレコードを書き込んで、金額集計処理、P1処理を行う。
③のケースで期末在庫ファイルにレコードを書き込んで、金額集計処理、P1処理を行うた後に、部品を購入するということは、それだけ支払いが増えることでもある。通常、在庫がればそれ以上に購入することはないが、このケースは、その部品に関して更に過剰受入れをしてしまった場合の処理である。先入先出法において、在庫となる部品の受入れのたびに購入単価が異なるので、プログラム設計としてはそれを考慮してその都度、期末在庫ファイルにレコードを書き込んで、金額の集計を行わなければならない。その後は、受入情報ファイルの次のレコードを読み込めばよい。よって、P1は「受入情報記込み」となる。 (4)OH イルの部品番号が払出情報フ 骨より

処理, P1 (受 受入払出情報 **⑤の**ケ ҳは, ④のケース 受入情報読込み) 報ファイルには存 は存在 処理 在すい ~ ,III 回じっ、 理を行 がが、 fう。このホ ベ,払出情報 <〜分製して, この場合は, 情報ファイ 惠 コプラ 末在庫書込み処理, その部品番号のレコード には存在しない場合でも 金額集計