



図3 AC部のシミュレーションモデル

～ e) の手順を繰り返す。

c) 先頭のコマンドを queue からはずしコマンドに対応するノードがあればそのコマンドを実行する。ノードが形成されていない場合にはコマンドを waiting command list につなぐ。

d) コマンドを実行した結果新たにコマンドが生じたならば、それらを command output queue に入れる。command output interface が passive 状態

であったならば active 状態にする。

e) その間に Message Processor によって作られたノードに関する待ちコマンドがあれば、それらのコマンドを処理する。

f) 処理できるコマンドがなければ passive 状態となり、コマンドの到着または待ちコマンドを持つノードが生成されたことにより Activate されるのを待つ。

g) a) ～ f) を繰り返す。

4. おわりに

プロセスコントロール機能をUnix上のC言語上へ実装したことによりプロセスのコンカレントな実行のシミュレーションが容易に行えるようになった。今後、AC部の詳細なシミュレーションを行う予定である。

<参考文献>

- [1] 後藤 他 “高並列推論エンジンPIEについて” Logic Prog. Conf. 83 ICOT
- [2] 後藤 他: “高並列推論エンジンPIEにおける並列処理の効率化手法について” 信学技報, EC83-9
- [3] 丸山 他: “推論向き高並列計算機システムのアクティビティ制御機構” 第26回情処全大, 4N-5

```

Command_Processor()
{
    Command *command;

    for(;;) {
        /*
            if ( new nodes are created )
                for all ( created nodes )
                    execute_command ( waiting commands );
        */
        while(!Empty(command_input_queue)) {
            out_command(command = First(command_input_queue));
            if(exist_node(command)) {
                execute_command(command);
                Hold(command_execution_time);
                if(commands_are_created()) {
                    into_new_commands(command_output_queue);
                    if(Passivated(Command_output_interface))
                        activate(Command_output_interface);
                }
            } else into_command(waiting_command_list);
        }
        /*
            if ( new nodes are created )
                for all ( created nodes )
                    execute_command ( waiting commands );
        */
        passivate();
    }
}

```

図4 Command Processor のプログラム例