

Técnicas de aprimoramento de um sistema de acompanhamento musical

Roberto Piassi Passos Bodo

Instituto de Matemática e Estatística
Universidade de São Paulo

12 de Novembro de 2013

Acompanhamento musical

Acompanhamento musical

- escutar a performance de um músico;

Acompanhamento musical

- escutar a performance de um músico;
- comparar os eventos da entrada com os eventos de uma partitura;

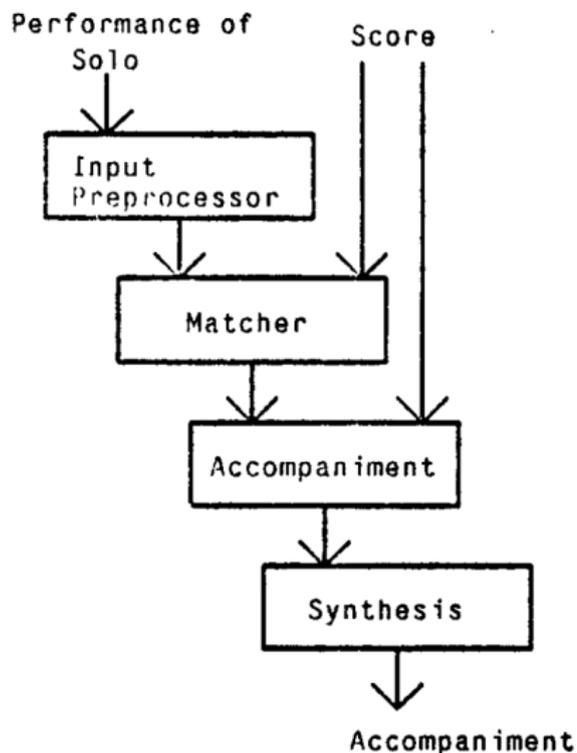
Acompanhamento musical

- escutar a performance de um músico;
- comparar os eventos da entrada com os eventos de uma partitura;
- inferir um andamento;

Acompanhamento musical

- escutar a performance de um músico;
- comparar os eventos da entrada com os eventos de uma partitura;
- inferir um andamento;
- tocar o acompanhamento apropriado.

Sistema de acompanhamento musical



Casamento monofônico

Características dos eventos:

Casamento monofônico

Características dos eventos:

- são trivialmente comparados;

Casamento monofônico

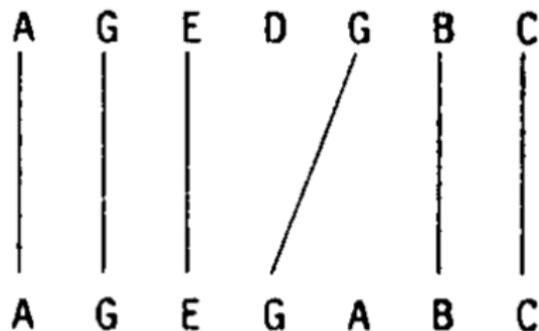
Características dos eventos:

- são trivialmente comparados;
- são totalmente ordenados.

Casamento monofônico

Características dos eventos:

- são trivialmente comparados;
- são totalmente ordenados.



Casamento polifônico

Características dos eventos:

Casamento polifônico

Características dos eventos:

- são mais difíceis de comparar;

Casamento polifônico

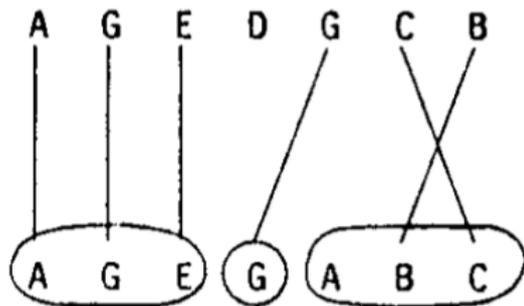
Características dos eventos:

- são mais difíceis de comparar;
- são parcialmente ordenados.

Casamento polifônico

Características dos eventos:

- são mais difíceis de comparar;
- são parcialmente ordenados.



Eventos compostos

Para cada nota recebida da performance:

Eventos compostos

Para cada nota recebida da performance:

- se o intervalo de tempo em relação à nota anterior for menor do que epsilon (100ms, por exemplo), adicionamos no mesmo evento composto;

Eventos compostos

Para cada nota recebida da performance:

- se o intervalo de tempo em relação à nota anterior for menor do que epsilon (100ms, por exemplo), adicionamos no mesmo evento composto;
- caso contrário, criamos um novo evento composto.

Eventos compostos

Para cada nota recebida da performance:

- se o intervalo de tempo em relação à nota anterior for menor do que epsilon (100ms, por exemplo), adicionamos no mesmo evento composto;
- caso contrário, criamos um novo evento composto.

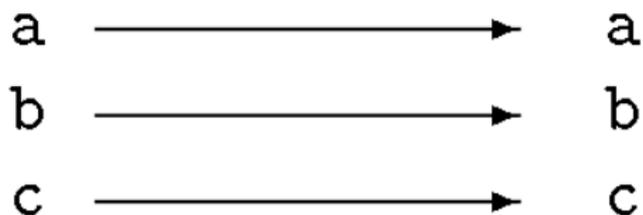
Com isso, reduzimos o problema do acompanhamento polifônico para o monofônico.

1. Ornamentos

Em um cenário ideal, temos uma bijeção entre a performance e a partitura.

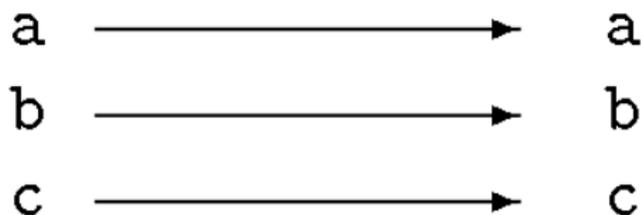
1. Ornamentos

Em um cenário ideal, temos uma bijeção entre a performance e a partitura.



1. Ornamentos

Em um cenário ideal, temos uma bijeção entre a performance e a partitura.



Porém, com alguns ornamentos nem sempre conseguimos fazer esse mapeamento.

1. Ornamentos

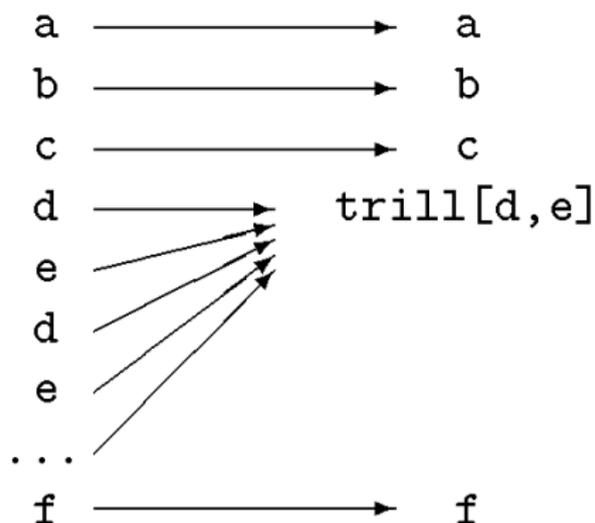
Problema:

Em um trinado, por exemplo, não sabemos quantas notas o músico irá tocar.

1. Ornamentos

Problema:

Em um trinado, por exemplo, não sabemos quantas notas o músico irá tocar.



1. Ornamentos

Solução sugerida:

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;
 - ▶ o segundo irá lidar ornamentos.

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;
 - ▶ o segundo irá lidar ornamentos.
- o Matcher relata um ornamento na partitura para o Input Preprocessor;

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;
 - ▶ o segundo irá lidar ornamentos.
- o Matcher relata um ornamento na partitura para o Input Preprocessor;
- o Input Preprocessor sai do estado inicial e só volta quando:

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;
 - ▶ o segundo irá lidar ornamentos.
- o Matcher relata um ornamento na partitura para o Input Preprocessor;
- o Input Preprocessor sai do estado inicial e só volta quando:
 - ▶ detecta uma nota mais longa;

1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;
 - ▶ o segundo irá lidar ornamentos.
- o Matcher relata um ornamento na partitura para o Input Preprocessor;
- o Input Preprocessor sai do estado inicial e só volta quando:
 - ▶ detecta uma nota mais longa;
 - ▶ recebe a nota esperada da partitura após o ornamento;

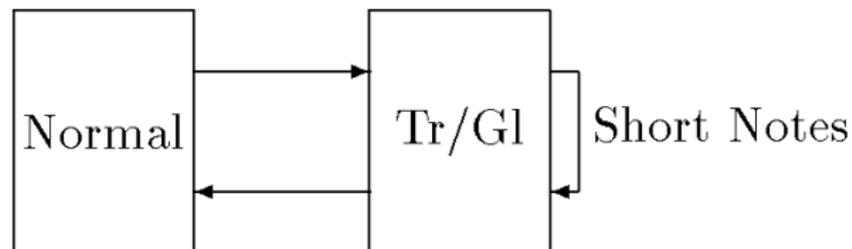
1. Ornamentos

Solução sugerida:

- Input Preprocessor será agora um autômato finito com dois estados;
 - ▶ o primeiro (inicial) terá o comportamento padrão;
 - ▶ o segundo irá lidar ornamentos.
- o Matcher relata um ornamento na partitura para o Input Preprocessor;
- o Input Preprocessor sai do estado inicial e só volta quando:
 - ▶ detecta uma nota mais longa;
 - ▶ recebe a nota esperada da partitura após o ornamento;
 - ▶ ultrapassa um tempo limite.

1. Ornamentos

Reading Special Symbol



Long Note or
Time Out or
Expected Note

2. Equivalência de oitavas

Motivação:

2. Equivalência de oitavas

Motivação:

- o solista precisa tocar as notas da partitura de forma mais regrada para uma boa evolução do acompanhamento;

2. Equivalência de oitavas

Motivação:

- o solista precisa tocar as notas da partitura de forma mais regrada para uma boa evolução do acompanhamento;
- algum músico pode desejar tocar de forma mais livre em seu instrumento;

2. Equivalência de oitavas

Motivação:

- o solista precisa tocar as notas da partitura de forma mais regrada para uma boa evolução do acompanhamento;
- algum músico pode desejar tocar de forma mais livre em seu instrumento;
- também pode querer fazer acordes abertos quando não especificados.

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

- utilizar um vetor de bits para representar um evento composto;

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

- utilizar um vetor de bits para representar um evento composto;
- o bit menos significativo corresponde a C, o próximo bit corresponde a C# e assim por diante;

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

- utilizar um vetor de bits para representar um evento composto;
- o bit menos significativo corresponde a C, o próximo bit corresponde a C# e assim por diante;
- $\text{pitch_class} = \text{midi_number} \% 12$.

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

- utilizar um vetor de bits para representar um evento composto;
- o bit menos significativo corresponde a C, o próximo bit corresponde a C# e assim por diante;
- $\text{pitch_class} = \text{midi_number} \% 12$.

Vantagens extras:

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

- utilizar um vetor de bits para representar um evento composto;
- o bit menos significativo corresponde a C, o próximo bit corresponde a C# e assim por diante;
- $\text{pitch_class} = \text{midi_number} \% 12$.

Vantagens extras:

- menor consumo de memória (eventos de 16 para 2 bytes);

2. Equivalência de oitavas

Solução sugerida:

- utilizar um vetor de bits para representar um evento composto;
- o bit menos significativo corresponde a C, o próximo bit corresponde a C# e assim por diante;
- $\text{pitch_class} = \text{midi_number} \% 12$.

Vantagens extras:

- menor consumo de memória (eventos de 16 para 2 bytes);
- melhor performance (operações *bitwise*).

2. Equivalência de oitavas

(performance)	0010	1010	0001
(score)	0010	1001	0001

EOR

(result1)	0000	0011	0000
(score)	0010	1001	0001

AND

(result2)	0000	0001	0000
-----------	------	------	------

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.
 - ▶ ele pulou uma parte da partitura?

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.
 - ▶ ele pulou uma parte da partitura?
 - ▶ temos um casamento errado devido a uma nota extra?

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.
 - ▶ ele pulou uma parte da partitura?
 - ▶ temos um casamento errado devido a uma nota extra?
 - ▶ devemos aumentar o tamanho da janela?

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.
 - ▶ ele pulou uma parte da partitura?
 - ▶ temos um casamento errado devido a uma nota extra?
 - ▶ devemos aumentar o tamanho da janela?
- o músico pode parar de tocar;

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.
 - ▶ ele pulou uma parte da partitura?
 - ▶ temos um casamento errado devido a uma nota extra?
 - ▶ devemos aumentar o tamanho da janela?
- o músico pode parar de tocar;
 - ▶ ele vai voltar no ponto de onde parou?

3. Paralelismo no Matcher

O Matcher considera apenas um subconjunto da partitura.

Problemas:

- o músico pode avançar para fora da janela.
 - ▶ ele pulou uma parte da partitura?
 - ▶ temos um casamento errado devido a uma nota extra?
 - ▶ devemos aumentar o tamanho da janela?
- o músico pode parar de tocar;
 - ▶ ele vai voltar no ponto de onde parou?
 - ▶ ele vai voltar no ponto onde o Accompanist chegou?

3. Paralelismo no Matcher

Solução sugerida:

3. Paralelismo no Matcher

Solução sugerida:

- transformar o Matcher em um objeto;

3. Paralelismo no Matcher

Solução sugerida:

- transformar o Matcher em um objeto;
- criar uma nova instância quando tivermos dúvidas de onde o músico está;

3. Paralelismo no Matcher

Solução sugerida:

- transformar o Matcher em um objeto;
- criar uma nova instância quando tivermos dúvidas de onde o músico está;
- centralizamos cada janela nas posições alternativas;

3. Paralelismo no Matcher

Solução sugerida:

- transformar o Matcher em um objeto;
- criar uma nova instância quando tivermos dúvidas de onde o músico está;
- centralizamos cada janela nas posições alternativas;
- descartamos um dos Matchers quando o outro encontra um casamento confiável.

3. Paralelismo no Matcher

Score Time

1000

1050

1070

1100

1150

1200

....

....

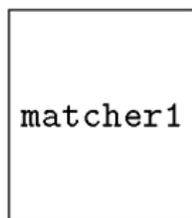
1485

1500

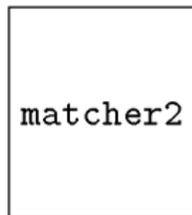
1550

1610

1630



← Soloist
stopped here.



← Accompanist
is playing here.

4. Accompanist

Nas implementações anteriores:

4. Accompanist

Nas implementações anteriores:

- a partitura é uma sequência de eventos *note-on/note-off*;

4. Accompanist

Nas implementações anteriores:

- a partitura é uma sequência de eventos *note-on/note-off*;
- na ausência de casamentos o Accompanist toca cada evento quando seu tempo for alcançado;

4. Accompanist

Nas implementações anteriores:

- a partitura é uma sequência de eventos *note-on/note-off*;
- na ausência de casamentos o Accompanist toca cada evento quando seu tempo for alcançado;
- mantemos um ponteiro na partitura para saber até onde foi tocada;

4. Accompanist

Possibilidades:

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;
 - ▶ ele está adiantado em relação ao músico?

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;
 - ▶ ele está adiantado em relação ao músico?
 - ▶ ele está atrasado em relação ao músico?

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;
 - ▶ ele está adiantado em relação ao músico?
 - ▶ ele está atrasado em relação ao músico?
- o Accompanist descobre que a posição do solista estava errada.

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;
 - ▶ ele está adiantado em relação ao músico?
 - ▶ ele está atrasado em relação ao músico?
- o Accompanist descobre que a posição do solista estava errada.
 - ▶ ele deve pular na partitura para o ponto correto?

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;
 - ▶ ele está adiantado em relação ao músico?
 - ▶ ele está atrasado em relação ao músico?
- o Accompanist descobre que a posição do solista estava errada.
 - ▶ ele deve pular na partitura para o ponto correto?
 - ▶ o que fazer com notas que já estavam soando?

4. Accompanist

Possibilidades:

- o Accompanist sabe onde o músico está na partitura;
 - ▶ ele está adiantado em relação ao músico?
 - ▶ ele está atrasado em relação ao músico?
- o Accompanist descobre que a posição do solista estava errada.
 - ▶ ele deve pular na partitura para o ponto correto?
 - ▶ o que fazer com notas que já estavam soando?
 - ▶ o que fazer com notas que deveriam estar soando?

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

- o Accompanist recebe 3 informações do Matcher.

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

- o Accompanist recebe 3 informações do Matcher.
 - ▶ o tempo virtual do evento casado;

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

- o Accompanist recebe 3 informações do Matcher.
 - ▶ o tempo virtual do evento casado;
 - ▶ uma indicação se o evento passado foi o próximo da sequência em relação ao último casado;

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

- o Accompanist recebe 3 informações do Matcher.
 - ▶ o tempo virtual do evento casado;
 - ▶ uma indicação se o evento passado foi o próximo da sequência em relação ao último casado;
 - ▶ o tempo virtual do próximo evento da partitura.

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

A cada relato de casamento, o Accompanist chama duas funções:

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

A cada relato de casamento, o Accompanist chama duas funções:

- *change_virtual_time()*;
calcula o próximo valor do relógio virtual e muda as notas que estão soando

4. Accompanist

Algoritmo mais robusto:

A cada relato de casamento, o Accompanist chama duas funções:

- *change_virtual_time()*;
calcula o próximo valor do relógio virtual e muda as notas que estão soando
- *adjust_clock_speed()*.
muda o andamento do acompanhamento para refletir o da performance solo

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Primeira decisão:

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Primeira decisão:

```
if(delta_virtual_time < min_delta){ // 100ms, por exemplo  
    // a mudança no relógio virtual é descartada.  
}
```

4. Acompanist: *change_virtual_time()*

Primeira decisão:

```
if(delta_virtual_time < min_delta){ // 100ms, por exemplo
    // a mudança no relógio virtual é descartada.
}
```

Observações:

4. Acompanist: *change_virtual_time()*

Primeira decisão:

```
if(delta_virtual_time < min_delta){ // 100ms, por exemplo
    // a mudança no relógio virtual é descartada.
}
```

Observações:

- resulta em uma leitura mais suave do acompanhamento;

4. Acompanist: *change_virtual_time()*

Primeira decisão:

```
if(delta_virtual_time < min_delta){ // 100ms, por exemplo
    // a mudança no relógio virtual é descartada.
}
```

Observações:

- resulta em uma leitura mais suave do acompanhamento;
- se o solista quiser realmente mudar de andamento a magnitude será muito maior.

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando a mudança de tempo solicitada é realmente processada temos 2 possibilidades:

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando a mudança de tempo solicitada é realmente processada temos 2 possibilidades:

- 1 o casamento está na sequência;

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando a mudança de tempo solicitada é realmente processada temos 2 possibilidades:

- 1 o casamento está na sequência;
o Accompanist adquire mais confiança em relação à posição do músico na partitura

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando a mudança de tempo solicitada é realmente processada temos 2 possibilidades:

- 1 o casamento está na sequência;
o Accompanist adquire mais confiança em relação à posição do músico na partitura
- 2 o casamento não está na sequência.

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando a mudança de tempo solicitada é realmente processada temos 2 possibilidades:

- 1 o casamento está na sequência;
o Accompanist adquire mais confiança em relação à posição do músico na partitura
- 2 o casamento não está na sequência.
a noção que o Accompanist tinha da posição do solista pode estar errada

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento está na sequência temos 2 casos:

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento está na sequência temos 2 casos:

- 1 o Accompanist está atrasado;

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento está na sequência temos 2 casos:

- 1 o Accompanist está atrasado;
rapidamente toca os eventos pendentes para alcançar o músico

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento está na sequência temos 2 casos:

- 1 o Accompanist está atrasado;
rapidamente toca os eventos pendentes para alcançar o músico
- 2 o Accompanist está adiantado.

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento está na sequência temos 2 casos:

- 1 o Accompanist está atrasado;
rapidamente toca os eventos pendentes para alcançar o músico
- 2 o Accompanist está adiantado.
continua a tocar as notas que já começou (respeitando as durações) e espera o solista alcançar o acompanhamento naquele ponto

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

A heurística "na sequência" apresenta um problema quando o músico faz uma mudança drástica no tempo.

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

A heurística "na sequência" apresenta um problema quando o músico faz uma mudança drástica no tempo.

Verificação extra:

```
if(delta_virtual_time > max_delta){ // 2s, por exemplo
    // Accompanist pula diretamente para o novo ponto
}
```

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento não está na sequência:

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento não está na sequência:

- sincronizamos com o músico imediatamente;

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento não está na sequência:

- sincronizamos com o músico imediatamente;
- tocamos as notas que deveriam estar soando naquele ponto da partitura;

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento não está na sequência:

- sincronizamos com o músico imediatamente;
- tocamos as notas que deveriam estar soando naquele ponto da partitura;
 - ▶ pré-processar a partitura para calcular quantas notas deveriam estar soando para cada evento da partitura;

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento não está na sequência:

- sincronizamos com o músico imediatamente;
- tocamos as notas que deveriam estar soando naquele ponto da partitura;
 - ▶ pré-processar a partitura para calcular quantas notas deveriam estar soando para cada evento da partitura;
 - ▶ ler a partitura de trás para frente a partir do tempo virtual atual e interpretar n eventos note-on.

4. Accompanist: *change_virtual_time()*

Quando o casamento não está na sequência:

- sincronizamos com o músico imediatamente;
- tocamos as notas que deveriam estar soando naquele ponto da partitura;
 - ▶ pré-processar a partitura para calcular quantas notas deveriam estar soando para cada evento da partitura;
 - ▶ ler a partitura de trás para frente a partir do tempo virtual atual e interpretar n eventos note-on.
- ajustar o ponteiro de evolução do acompanhamento.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Tarefa: manter o valor da velocidade do relógio virtual.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Tarefa: manter o valor da velocidade do relógio virtual.

- v = velocidade na qual o acompanhamento está sendo tocado (em relação ao que está definido na partitura)

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Tarefa: manter o valor da velocidade do relógio virtual.

- v = velocidade na qual o acompanhamento está sendo tocado (em relação ao que está definido na partitura)
- v = velocidade na qual o solo está sendo tocado (em relação ao que está definido na partitura)

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Tarefa: manter o valor da velocidade do relógio virtual.

- v = velocidade na qual o acompanhamento está sendo tocado (em relação ao que está definido na partitura)
- v = velocidade na qual o solo está sendo tocado (em relação ao que está definido na partitura)

A cada novo relato do Matcher temos um novo ponto no gráfico de tempo real vs. virtual.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Primeira abordagem: $v = \frac{\text{deta_tempo_virtual}}{\text{deta_tempo_real}}$

Resultado: respostas instantâneas na execução do andamento.

Problema: performances reais possuem variações locais de velocidade que não indicam variações no andamento.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Segunda abordagem: interpolação dos últimos n pontos.

Resultado: execução mais suave do acompanhamento.

Problema (insignificante): custo computacional.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

Quando ocorre um match fora de sequência, precisamos descartar a tabela atual.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

Quando ocorre um match fora de sequência, precisamos descartar a tabela atual.

Problema:

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

Quando ocorre um match fora de sequência, precisamos descartar a tabela atual.

Problema:

- a velocidade não é ajustada enquanto a tabela não está cheia;

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

Quando ocorre um match fora de sequência, precisamos descartar a tabela atual.

Problema:

- a velocidade não é ajustada enquanto a tabela não está cheia;
- a tabela pode demorar muito para ser preenchida;

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

Quando ocorre um match fora de sequência, precisamos descartar a tabela atual.

Problema:

- a velocidade não é ajustada enquanto a tabela não está cheia;
- a tabela pode demorar muito para ser preenchida;
- o acompanhamento pode ultrapassar o músico.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 1:

Quando ocorre um match fora de sequência, precisamos descartar a tabela atual.

Problema:

- a velocidade não é ajustada enquanto a tabela não está cheia;
- a tabela pode demorar muito para ser preenchida;
- o acompanhamento pode ultrapassar o músico.

Solução: iremos atualizar a velocidade se a diferença entre o primeiro e o último ponto for maior que um limite (1s, por exemplo).

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 2:

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 2:

Quando o músico toca muito rápido, as notas desse trecho não são boas indicadoras de andamento.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 2:

Quando o músico toca muito rápido, as notas desse trecho não são boas indicadoras de andamento.

Solução: não inserimos um valor novo se a diferença entre ele e o último ponto for menor do que um limite (200ms, por exemplo).

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 2:

Quando o músico toca muito rápido, as notas desse trecho não são boas indicadoras de andamento.

Solução: não inserimos um valor novo se a diferença entre ele e o último ponto for menor do que um limite (200ms, por exemplo).

Heurística 3:

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 2:

Quando o músico toca muito rápido, as notas desse trecho não são boas indicadoras de andamento.

Solução: não inserimos um valor novo se a diferença entre ele e o último ponto for menor do que um limite (200ms, por exemplo).

Heurística 3:

Se o Mather não relatar mais nenhum casamento o Accompanist pode terminar o acompanhamento sozinho.

4. Accompanist: *adjust_clock_speed()*

Heurística 2:

Quando o músico toca muito rápido, as notas desse trecho não são boas indicadoras de andamento.

Solução: não inserimos um valor novo se a diferença entre ele e o último ponto for menor do que um limite (200ms, por exemplo).

Heurística 3:

Se o Mather não relatar mais nenhum casamento o Accompanist pode terminar o acompanhamento sozinho.

Solução ("detecção de fuga"): o Accompanist para de tocar depois de um período (2s, por exemplo) após o tempo do próximo evento esperado.

5. Atrasos nos relatos do Matcher

5. Atrasos nos relatos do Matcher

- o Accompanist tem alta confiança no Matcher;

5. Atrasos nos relatos do Matcher

- o Accompanist tem alta confiança no Matcher;
- o Matcher relata um casamento toda vez que um novo evento gera um melhor casamento geral;

5. Atrasos nos relatos do Matcher

- o Accompanist tem alta confiança no Matcher;
- o Matcher relata um casamento toda vez que um novo evento gera um melhor casamento geral;

Problema: o Input Preprocessor pode deixar passar alguns ornamentos gerando casamentos errados.

5. Atrasos nos relatos do Matcher

Solução sugerida:

5. Atrasos nos relatos do Matcher

Solução sugerida:

- o Matcher deve atrasar relatos de notas não consecutivas;

5. Atrasos nos relatos do Matcher

Solução sugerida:

- o Matcher deve atrasar relatos de notas não consecutivas;
- se a nota esperada aparecer (dentro de um tempo máximo permitido de atraso), o relato anterior é cancelado;

5. Atrasos nos relatos do Matcher

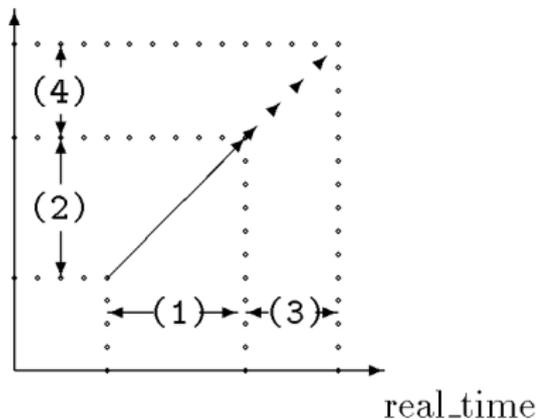
Solução sugerida:

- o Matcher deve atrasar relatos de notas não consecutivas;
- se a nota esperada aparecer (dentro de um tempo máximo permitido de atraso), o relato anterior é cancelado;
- caso contrário, ele é enviado para o Accompanist.

5. Atrasos nos relatos do Matcher

Compensação no tempo virtual:

virtual_time



(1) $\Delta real_time$

(2) $\Delta virtual_time$

(3) N

(4) $virtual_time_delay$

That's all folks!

The End! =)